

多路平衡归并带来的问题

外部排序时间开销=读写外存的时间+内部排序所需时间+内部归并所需时间

归并趟数 $S = [log_k r]$,归并路数k增加,归并趟数S减小,读写磁盘总次数减少



您继续说

使用k路平衡归并策略,选出一个最小元素需要对比关键字(k-1)次,导致内部归并所需时间增加

可用"败者树" 进行优化!











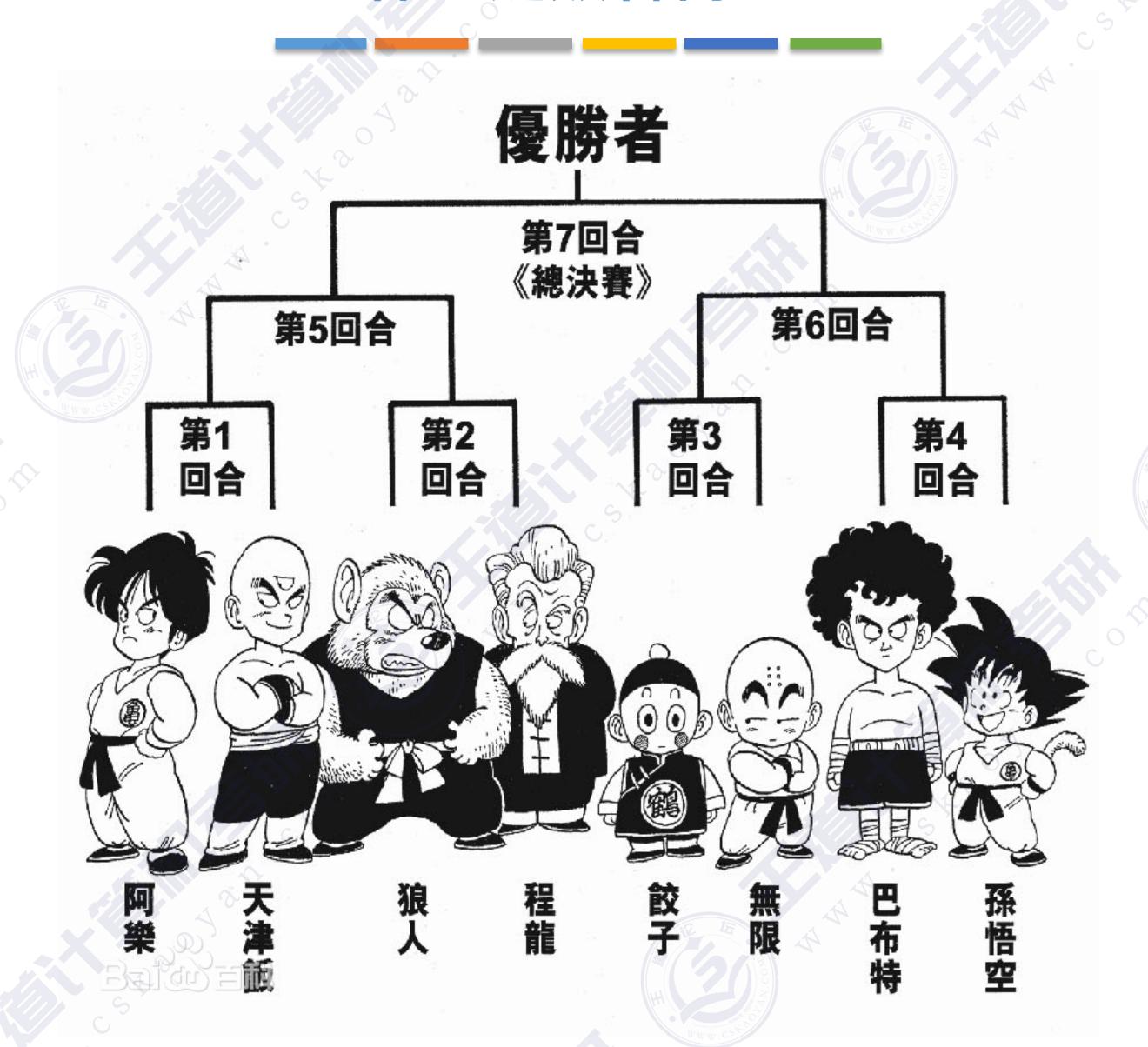




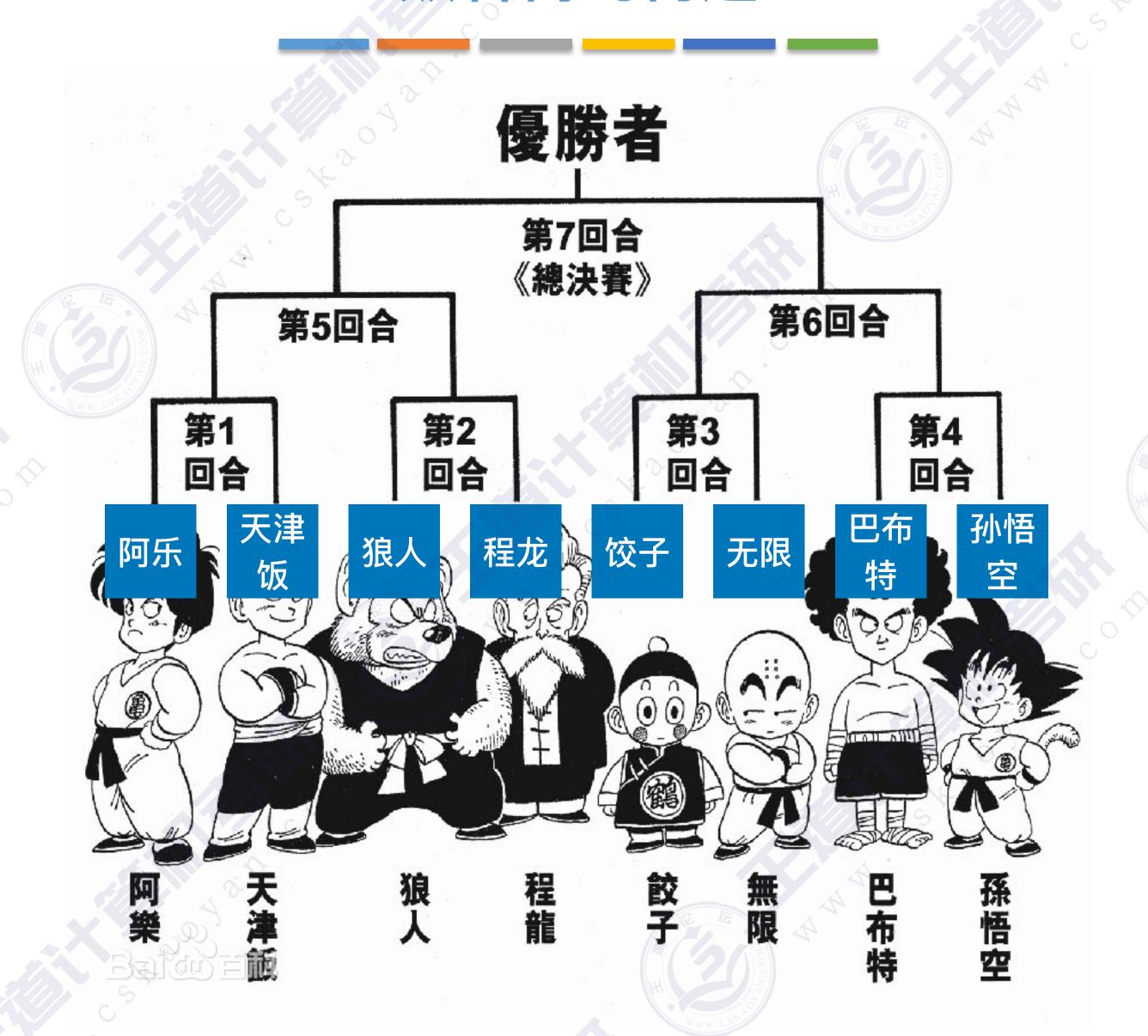


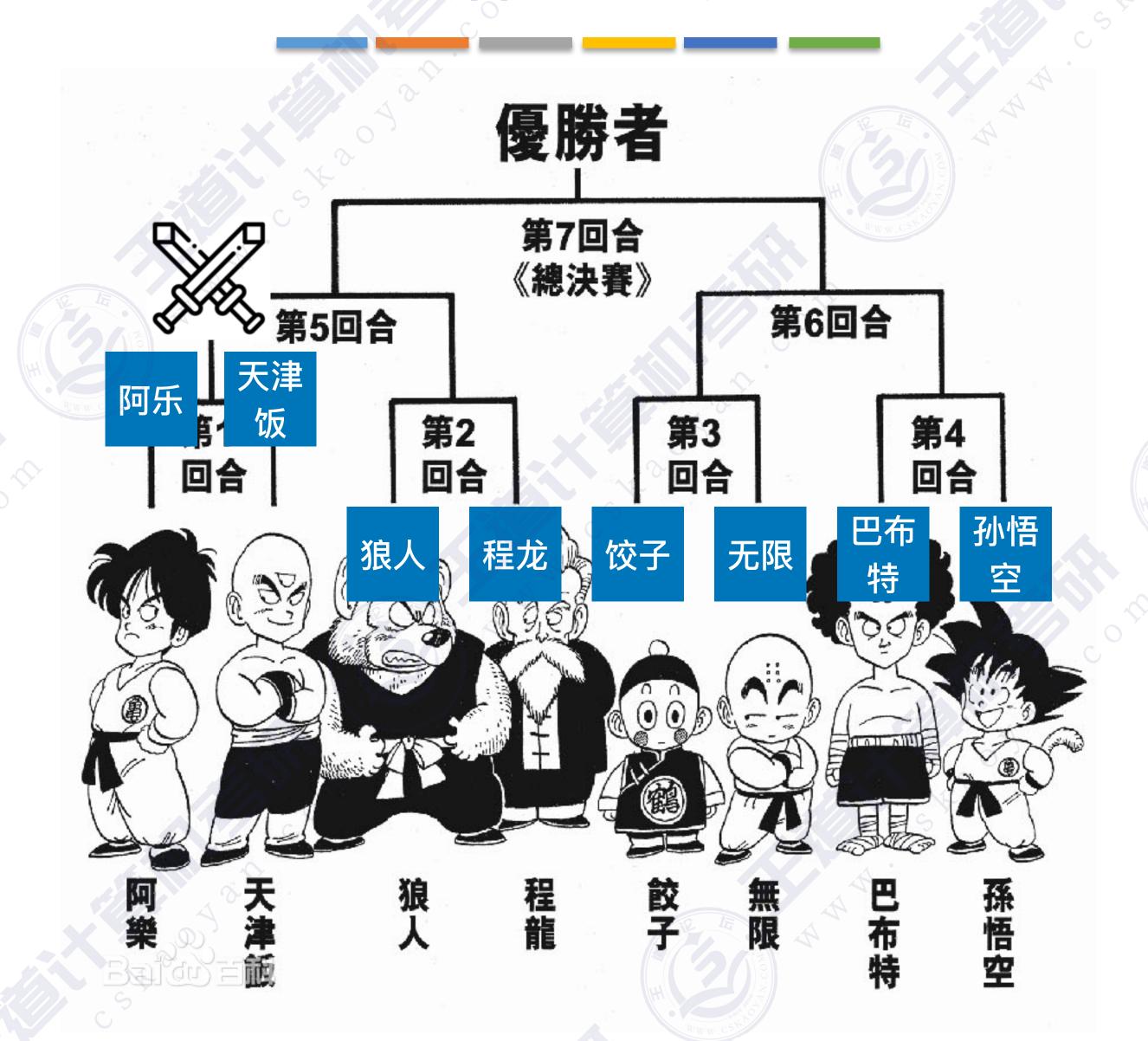
eg: 8路平衡归并,从八个归并段中选出一个最小元素需要对比关键字 7 次

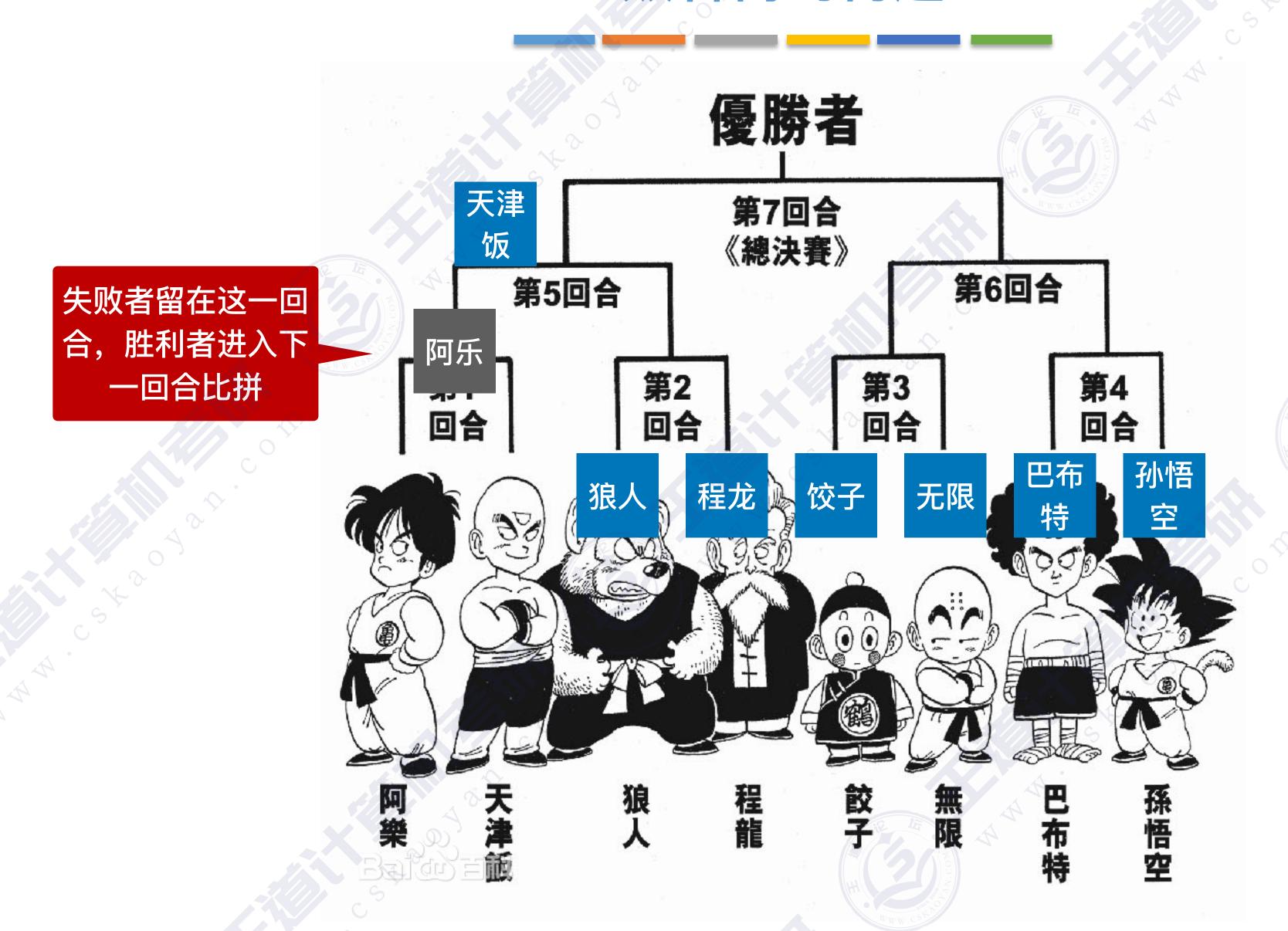
什么是败者树?

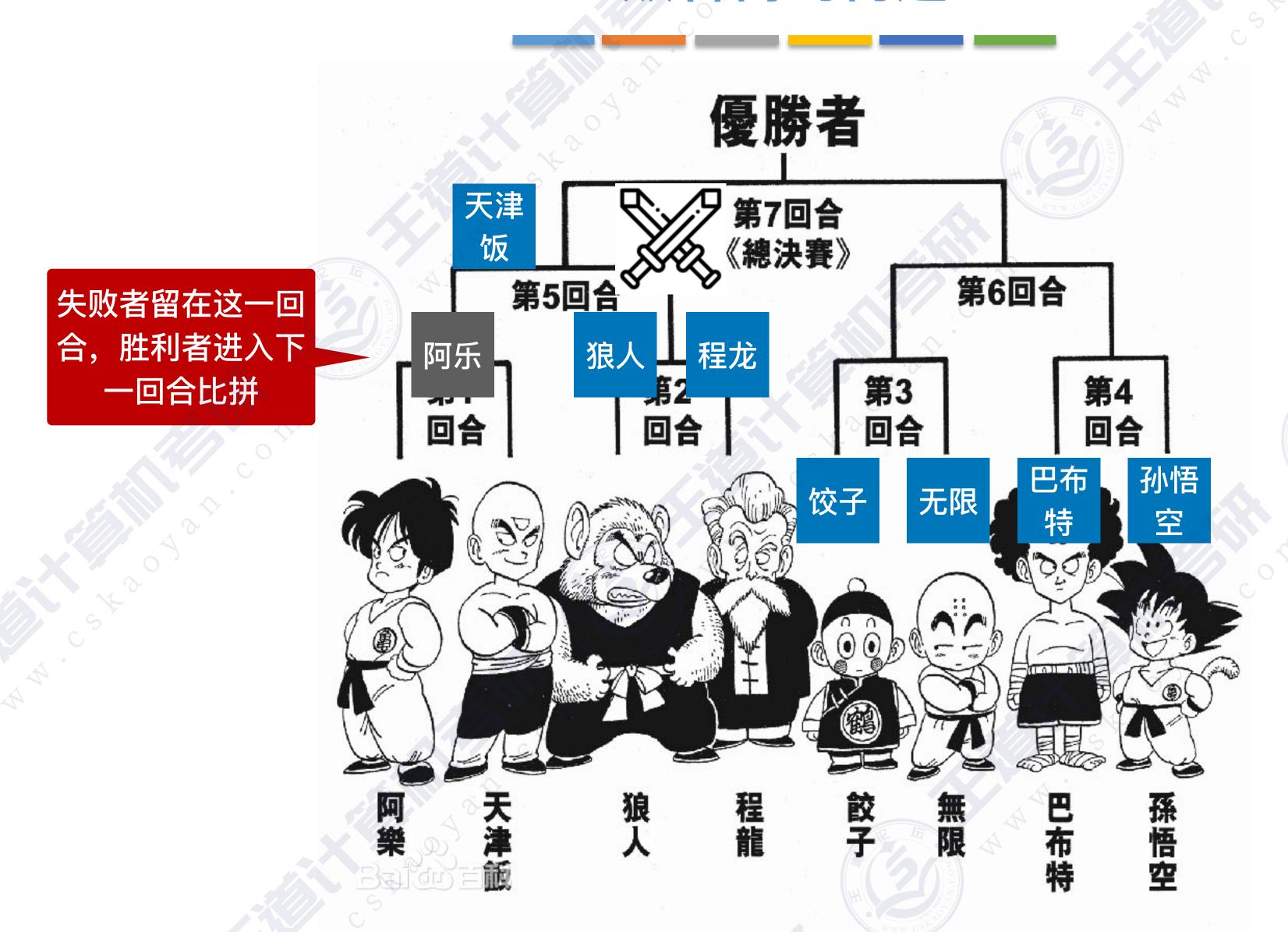


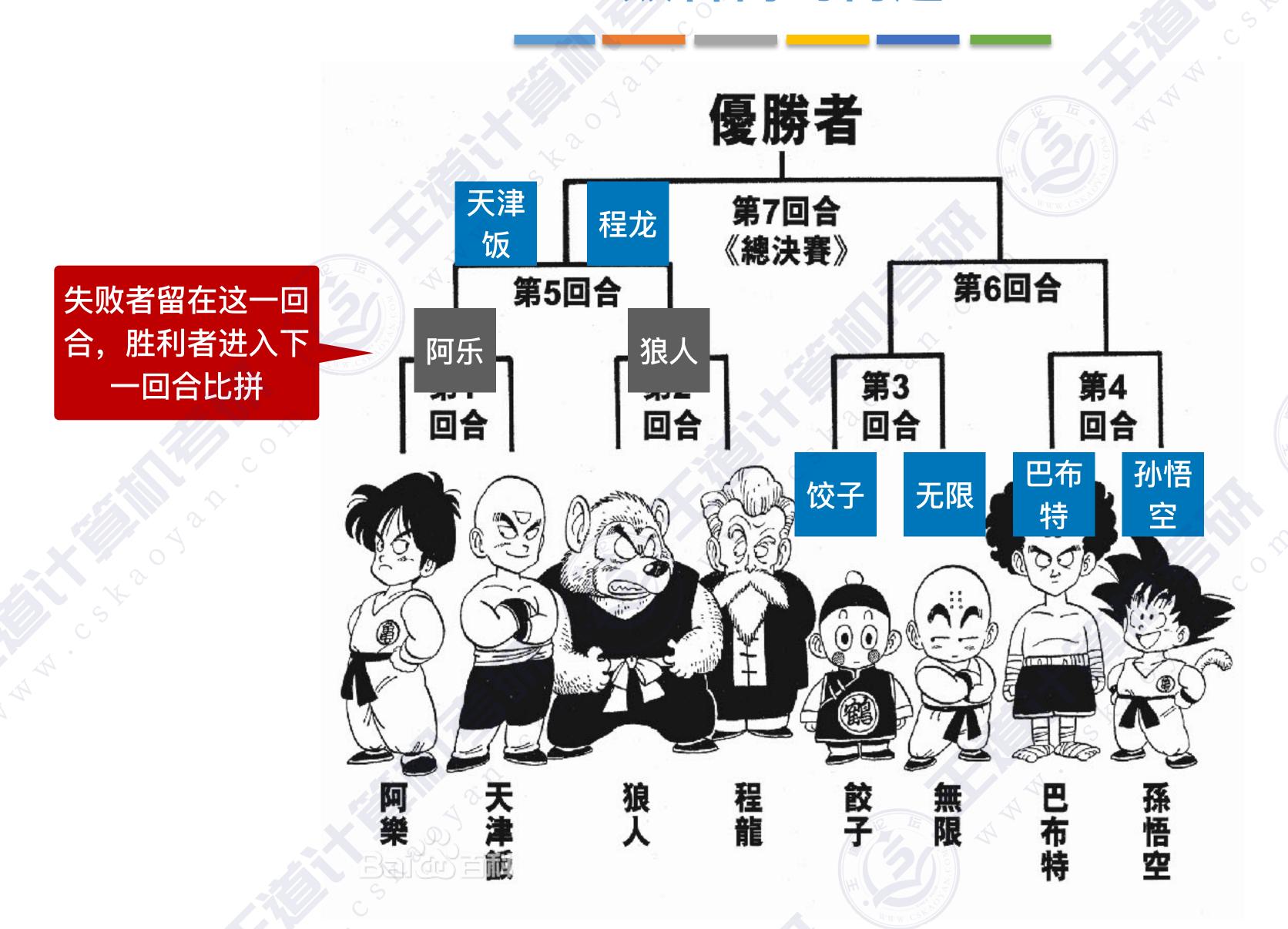


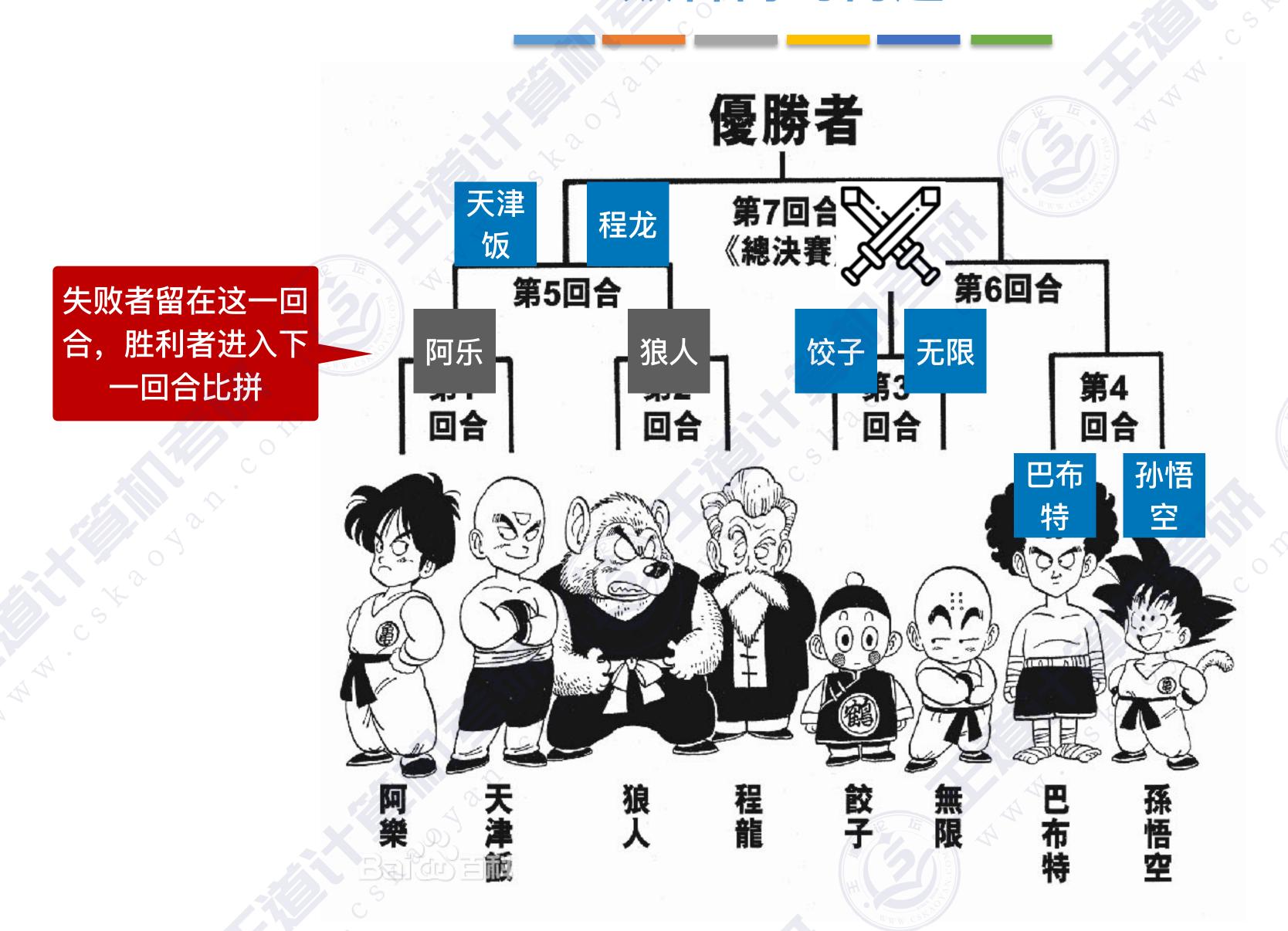


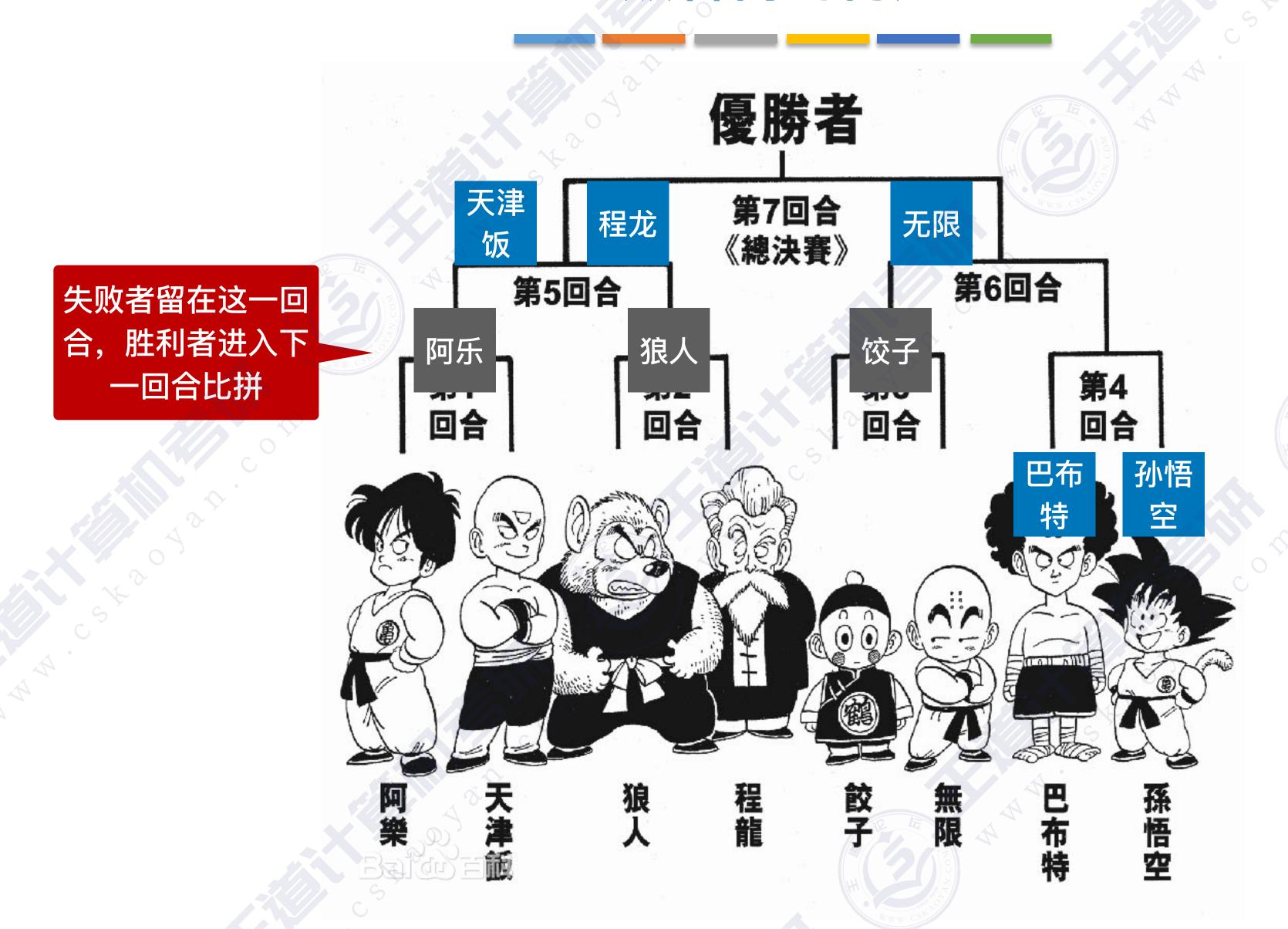


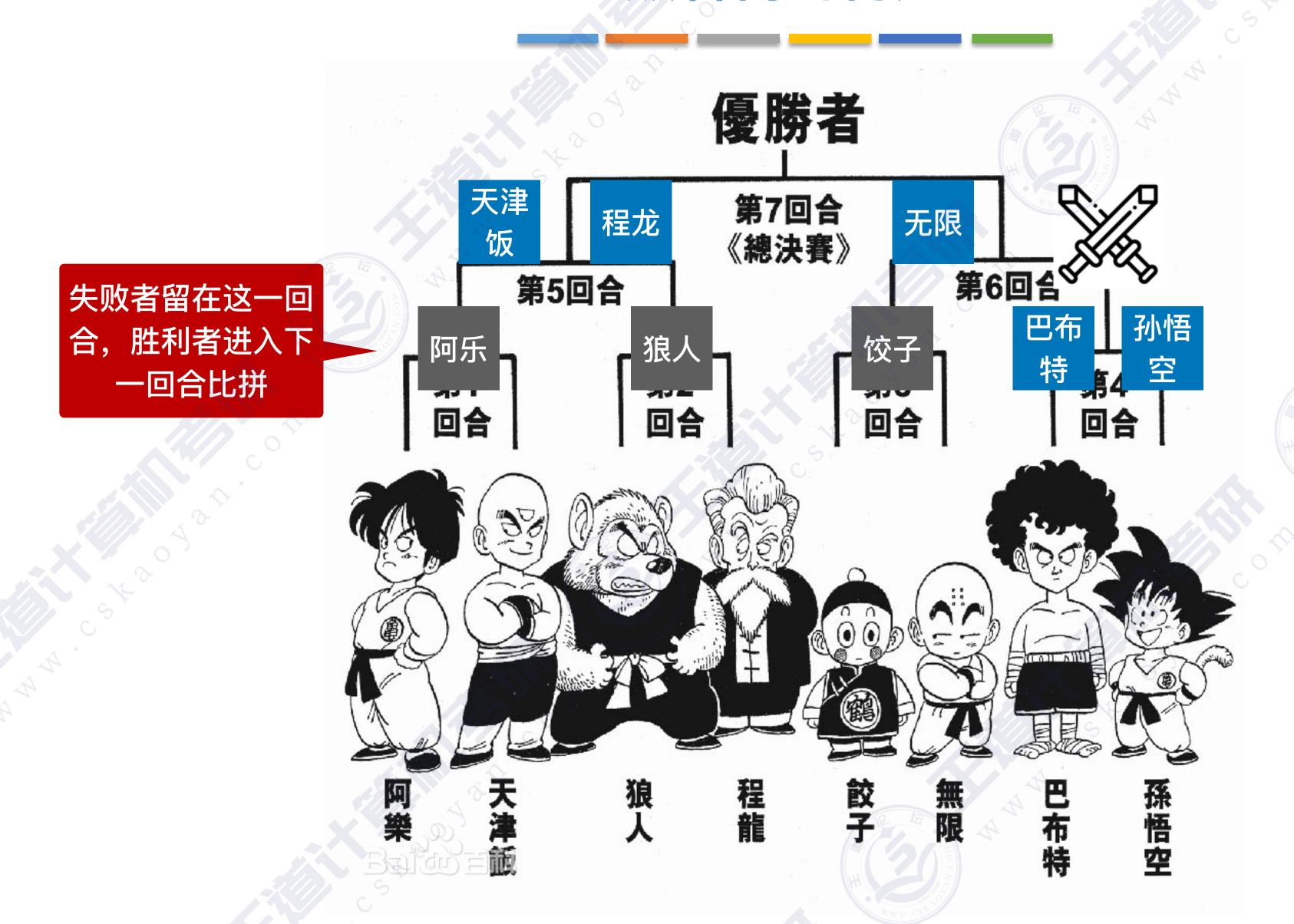


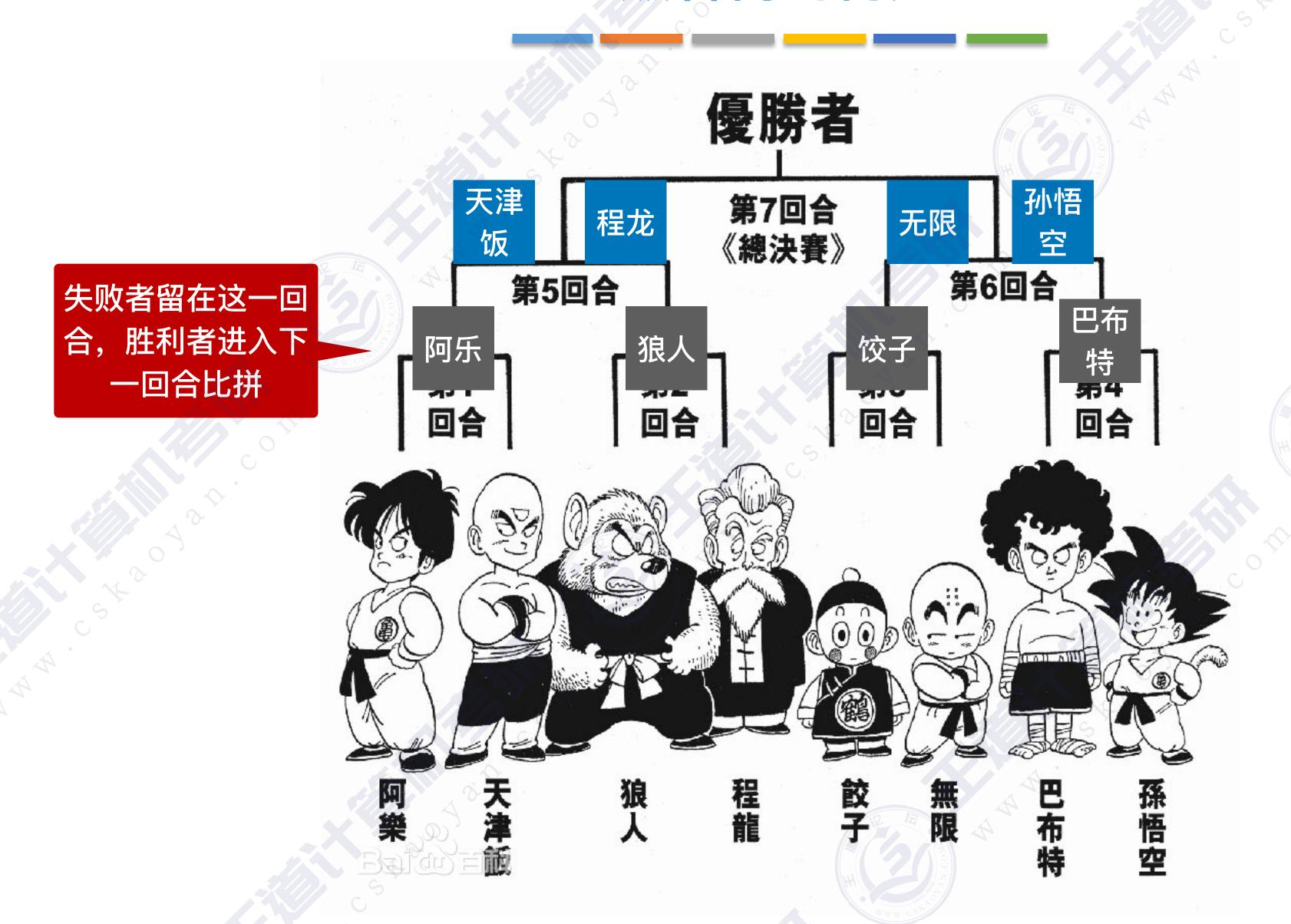


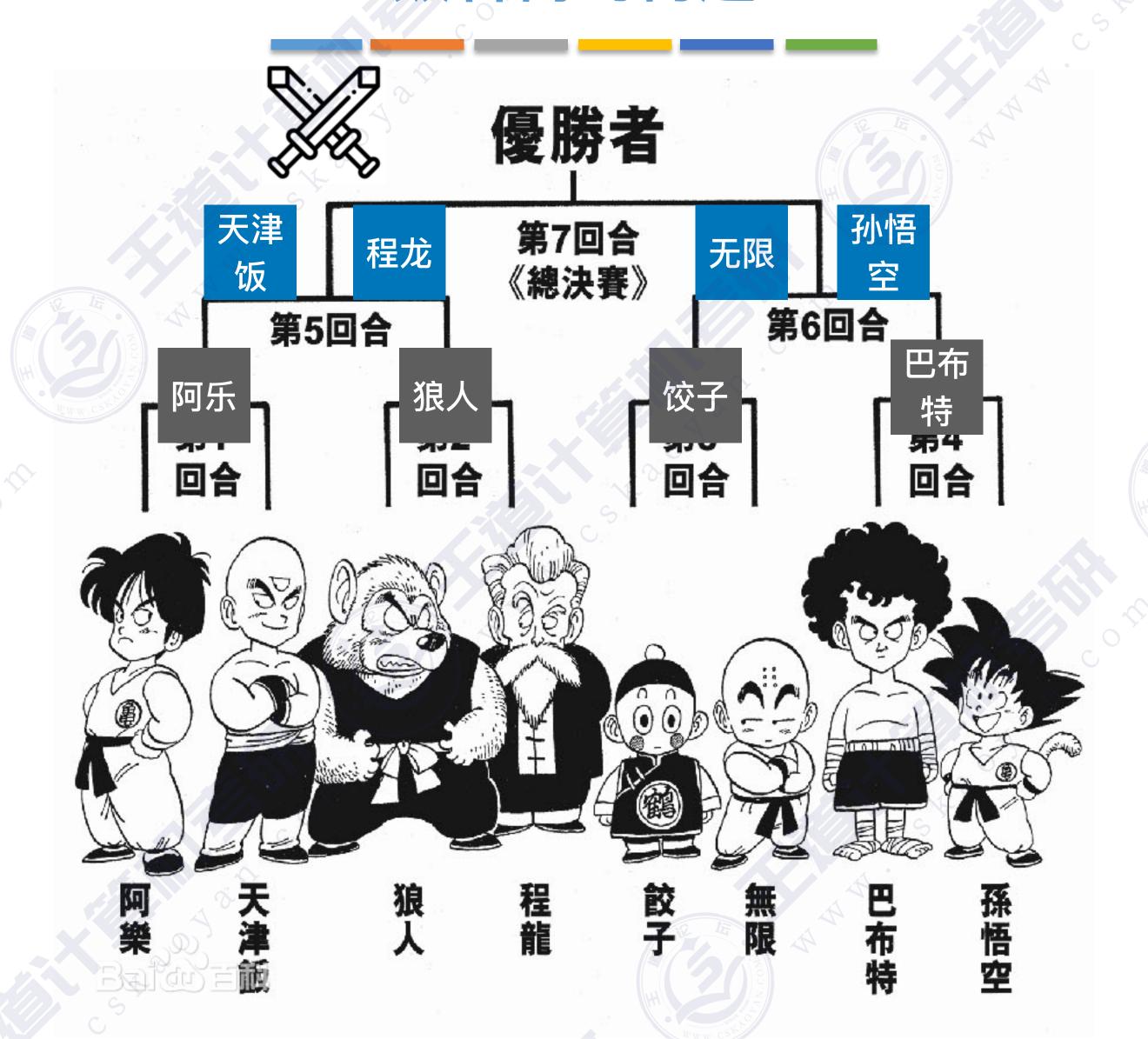


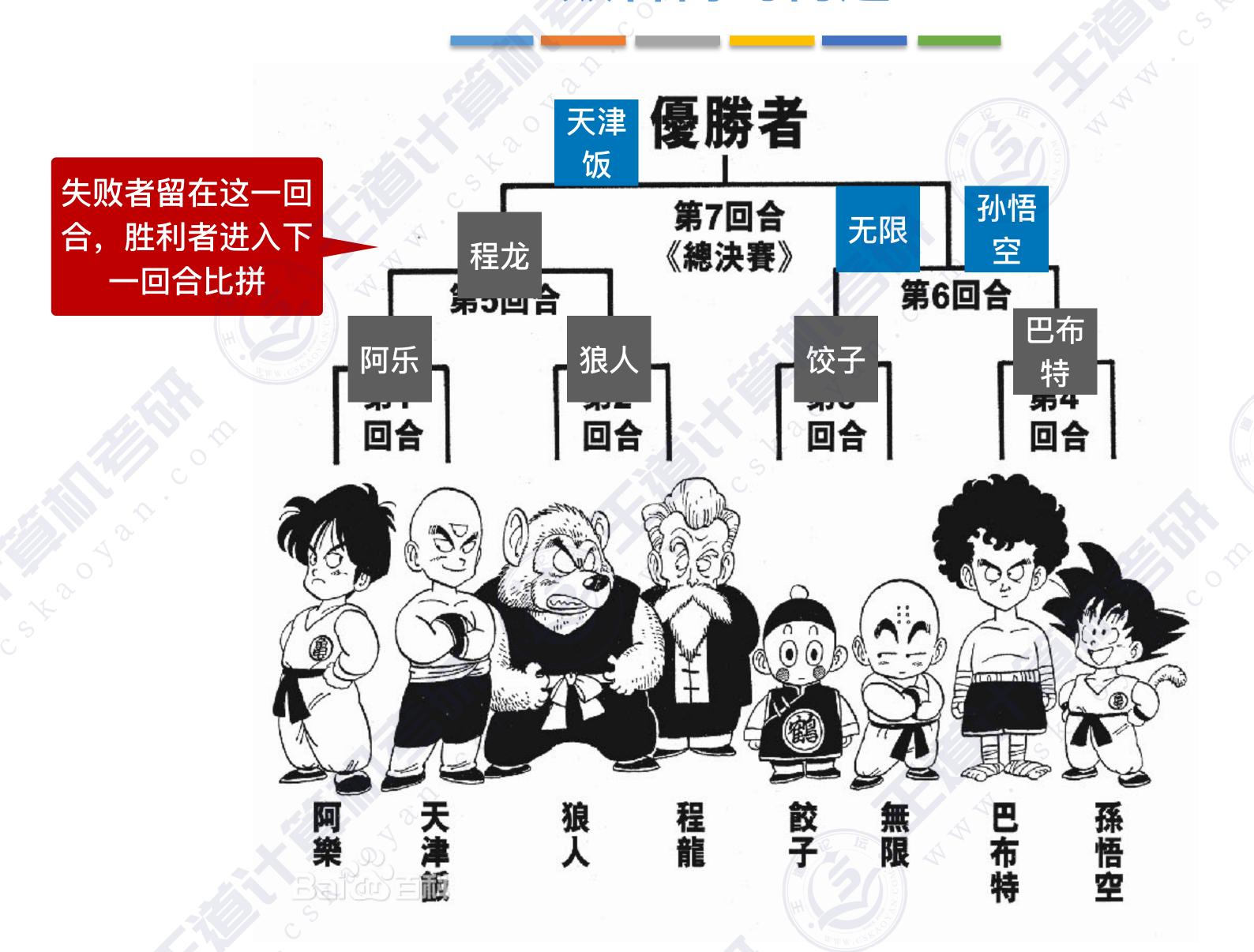


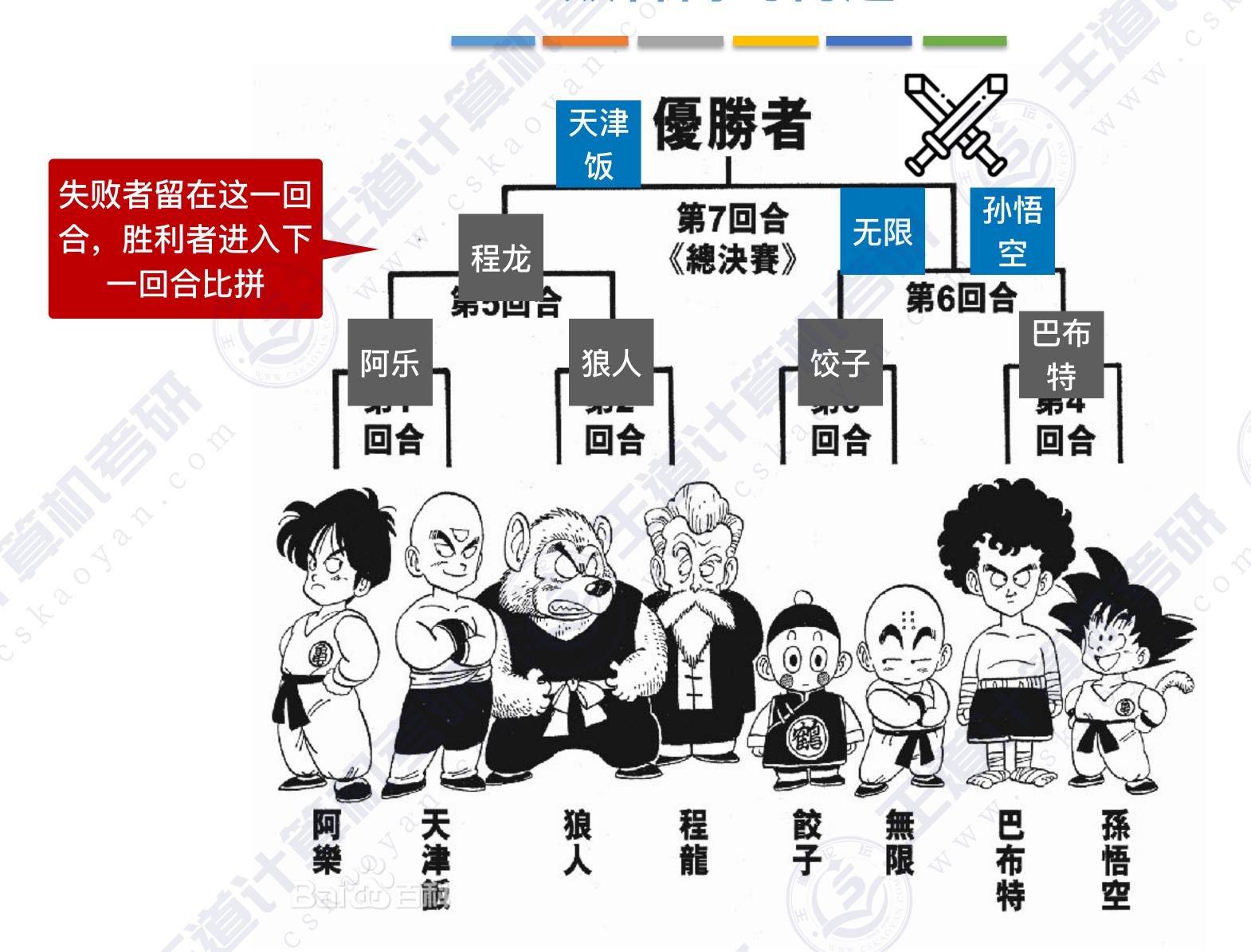


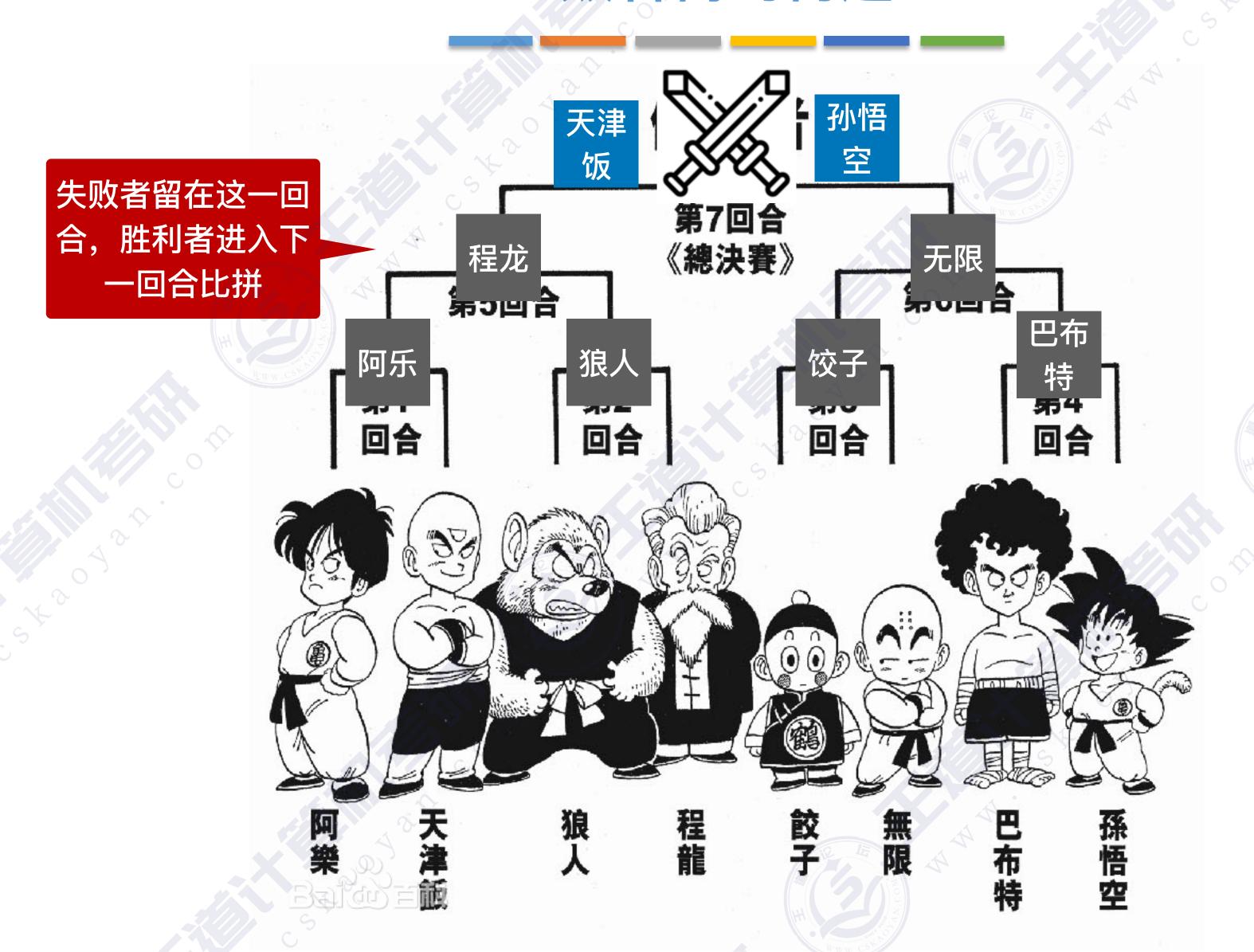






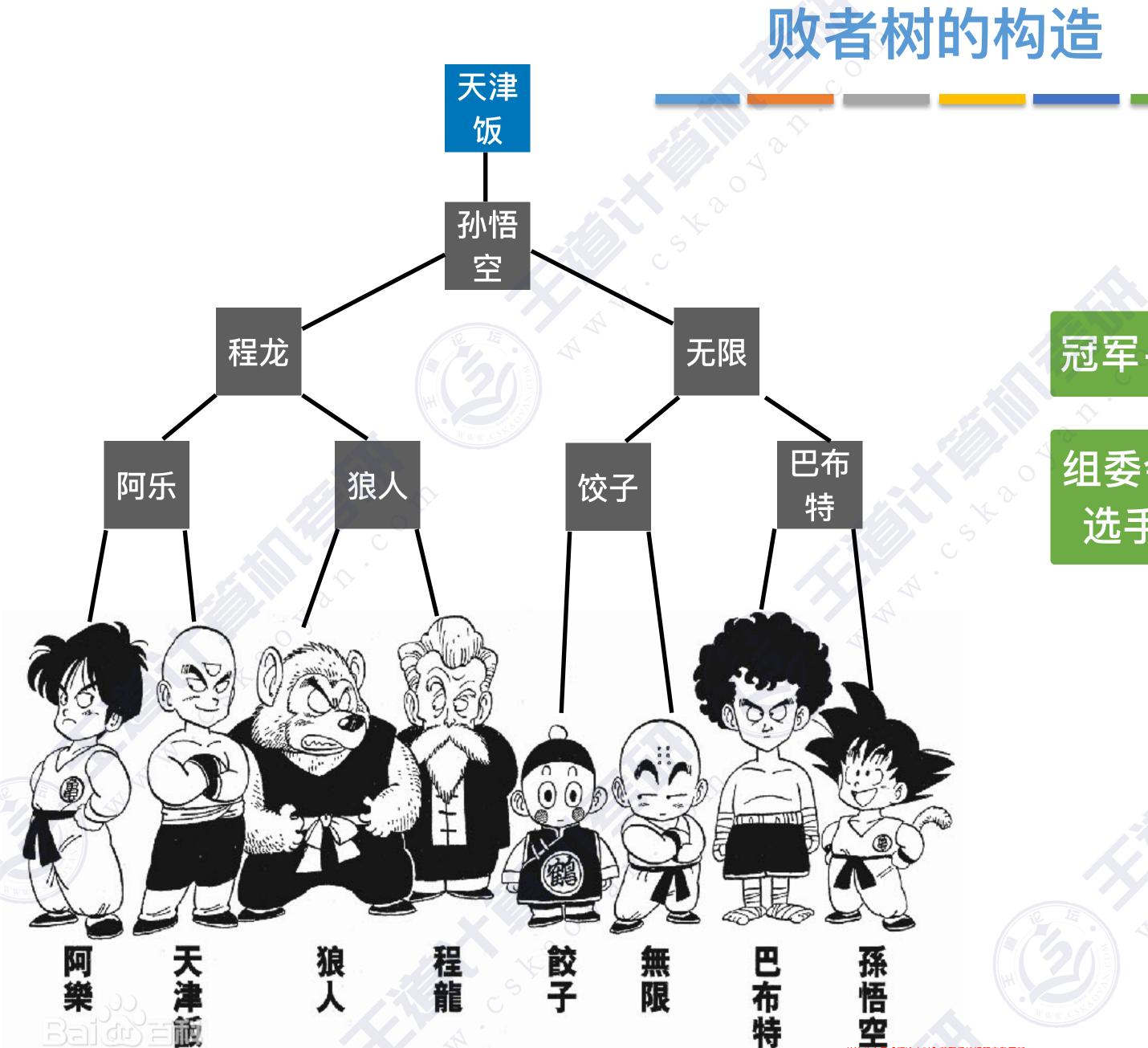






败者树的构造 最后只有一个冠军 在所有比拼中获胜 優勝者 孙悟 失败者留在这一回 (本文章) 《花次章》 合,胜利者进入下 程龙 无限 一回合比拼 क्रण्य ने 台回に乗 巴布 阿乐 饺子 狼人 特 **第4** 回合 回合 回合 回合 孫悟空

若有8位参赛者,则构造 败者树需要 7 次比拼

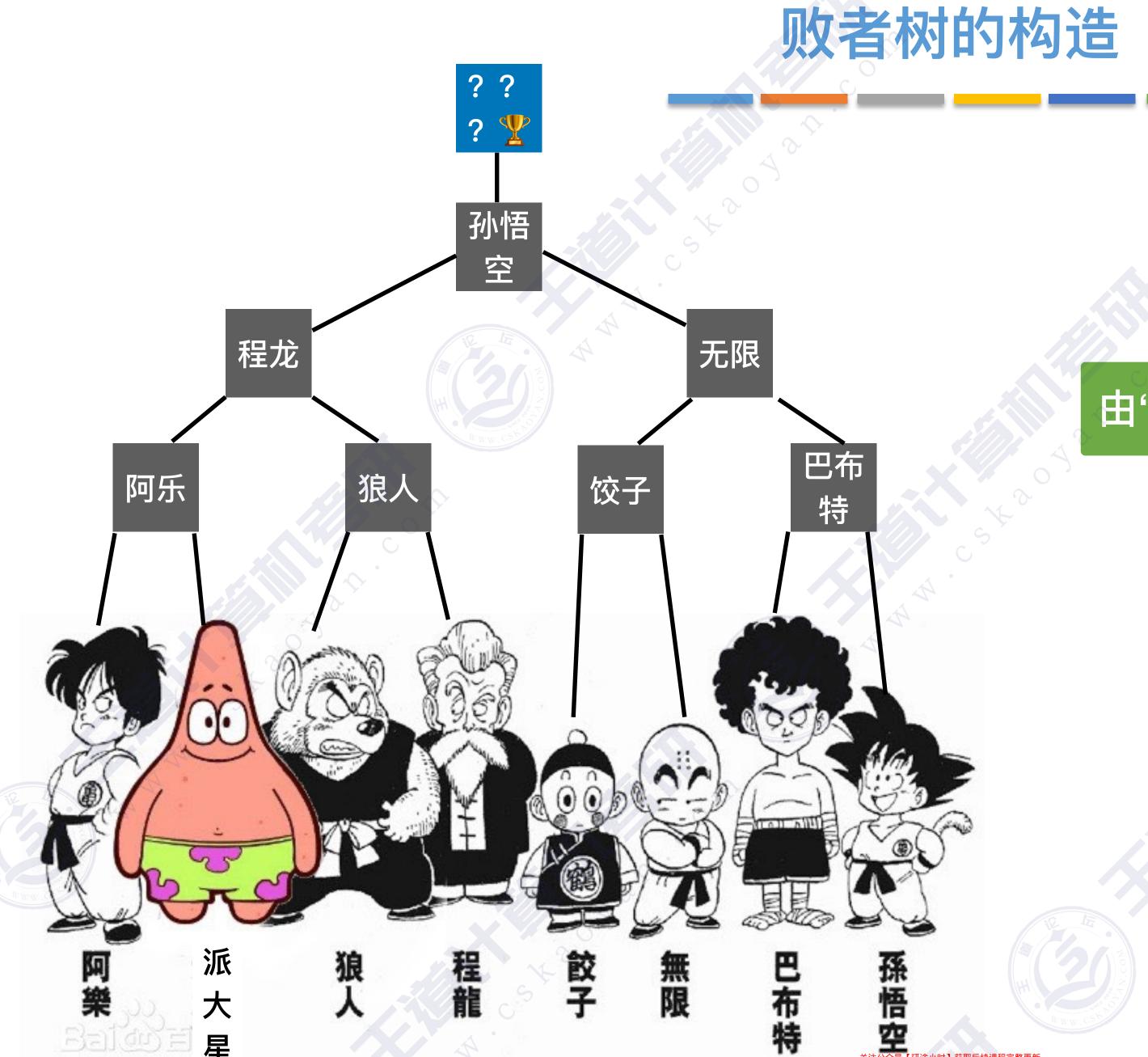


冠军——天津饭选手

组委会宣布:天津饭 选手主动放弃冠军



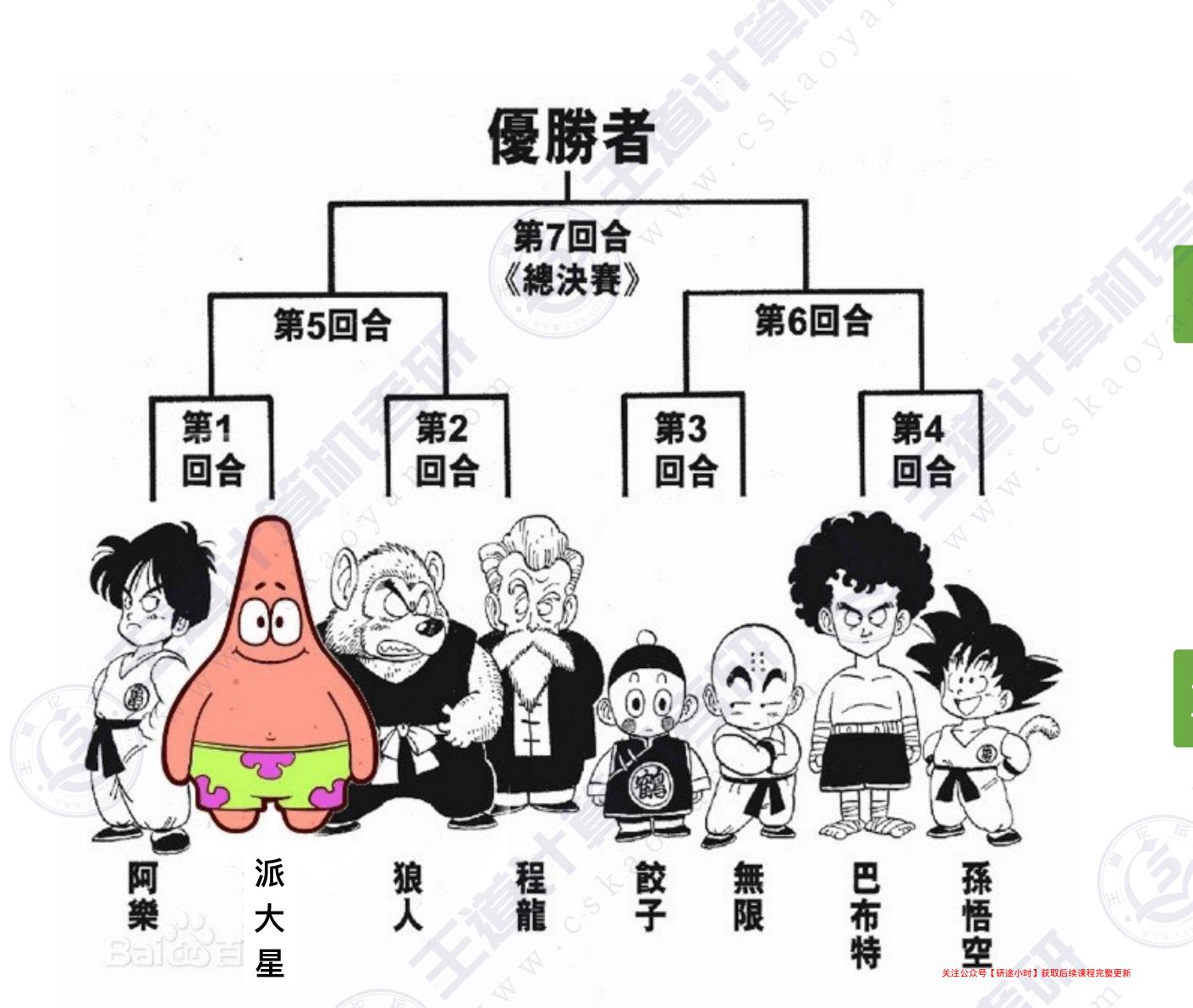
败者树——可视为一棵完全二叉树(多了一个头头)。*k*个叶结点分别是当前参加比较的元素,非叶子结点用来记忆左右子树中的"失败者",而让胜者往上继续进行比较,一直到根结点。



由"派大星"选手顶替



败者树——可视为一棵完全二叉树(多 了一个头头)。k个叶结点分别是当前 参加比较的元素,非叶子结点用来记忆 左右子树中的"失败者",而让胜者往上 继续进行比较,一直到根结点。

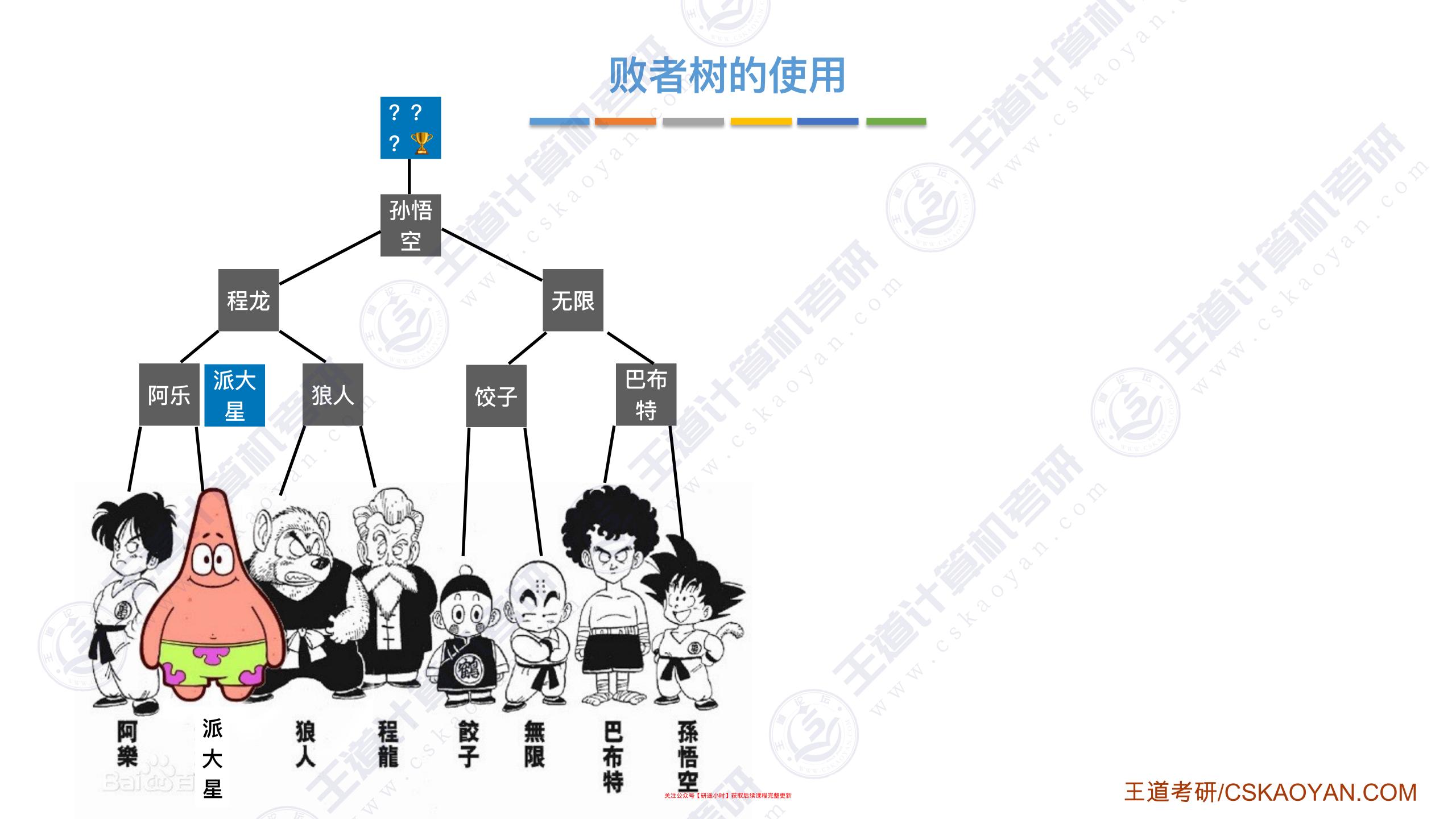


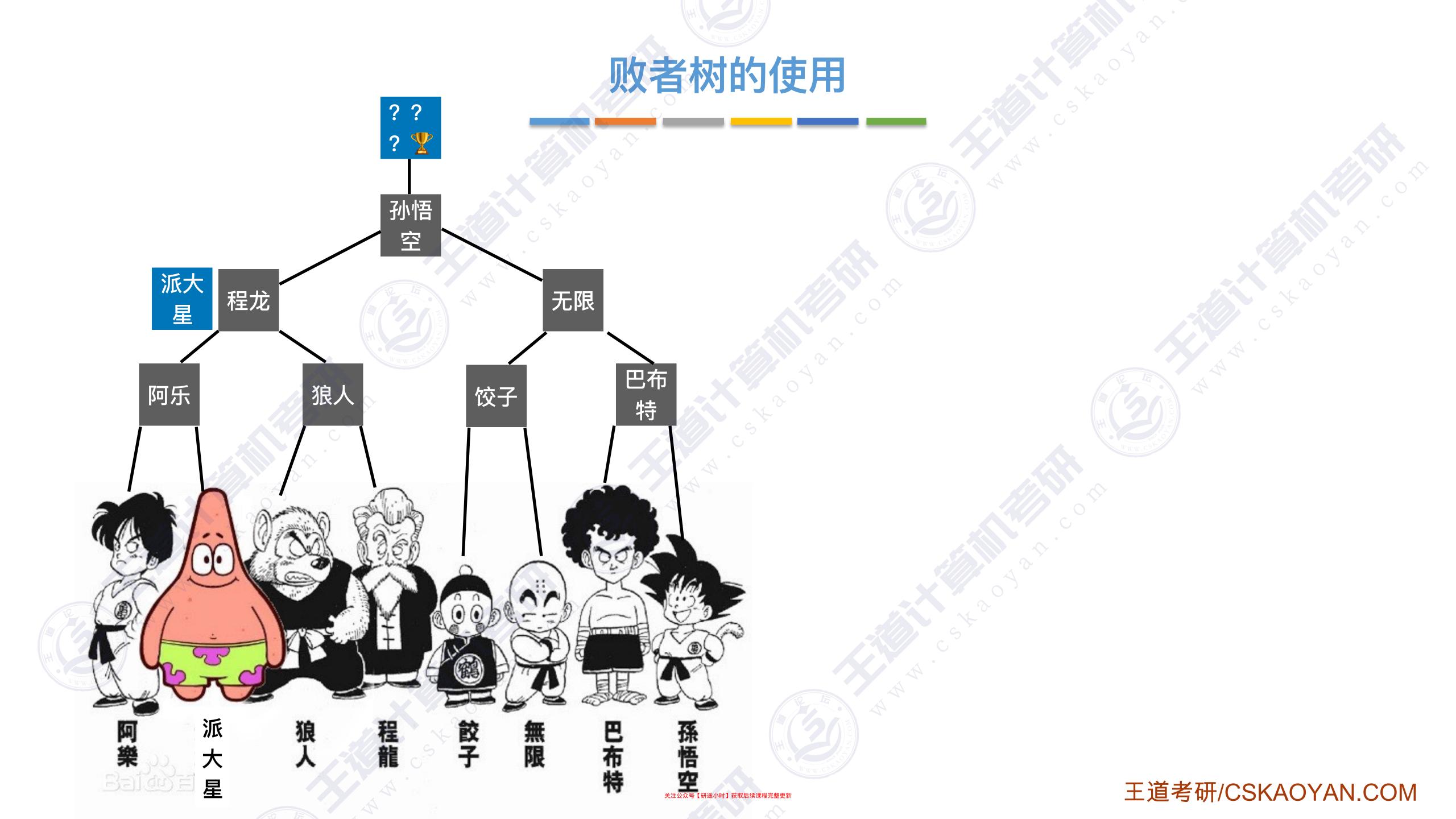
由"派大星"选手顶替

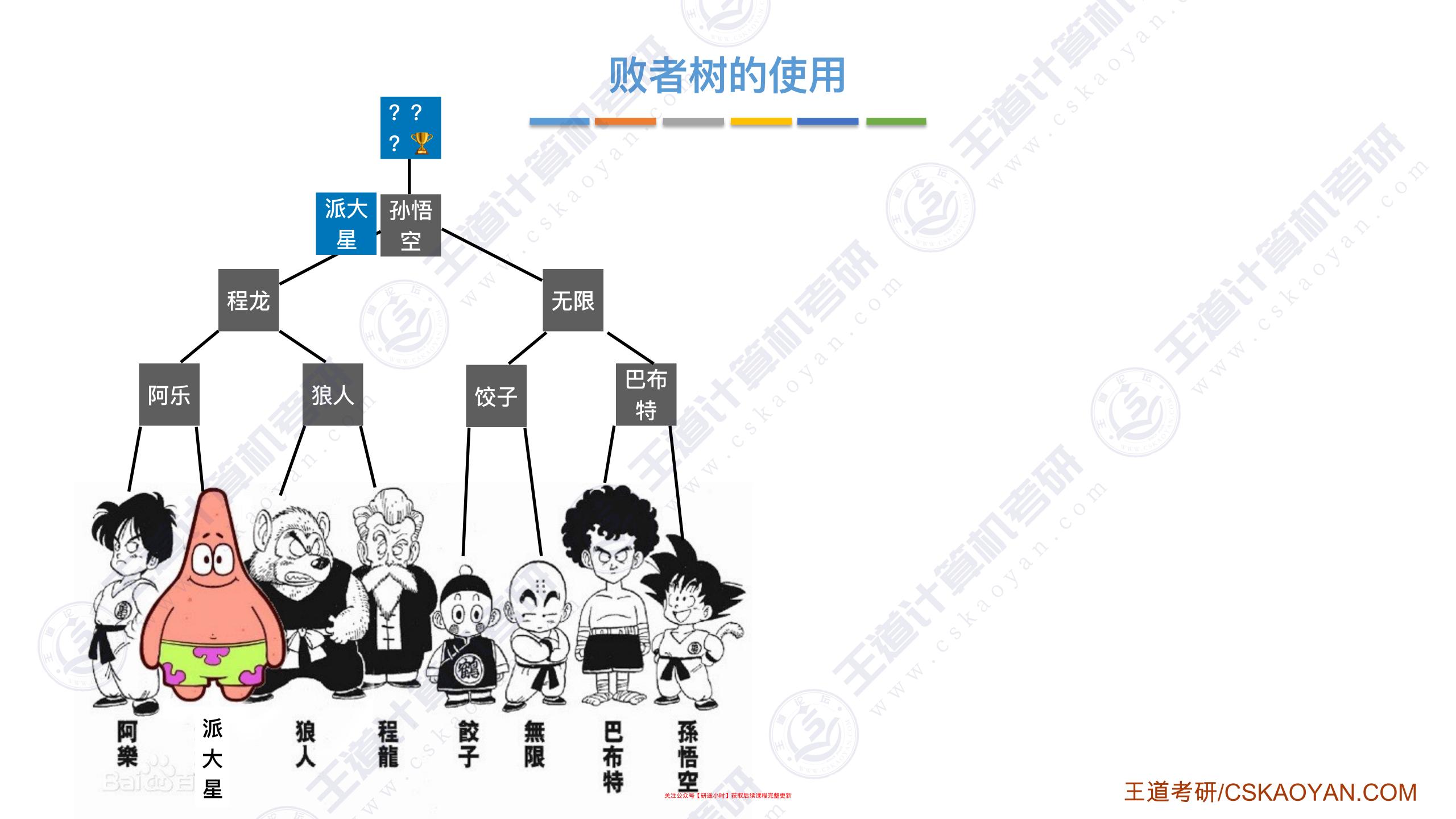


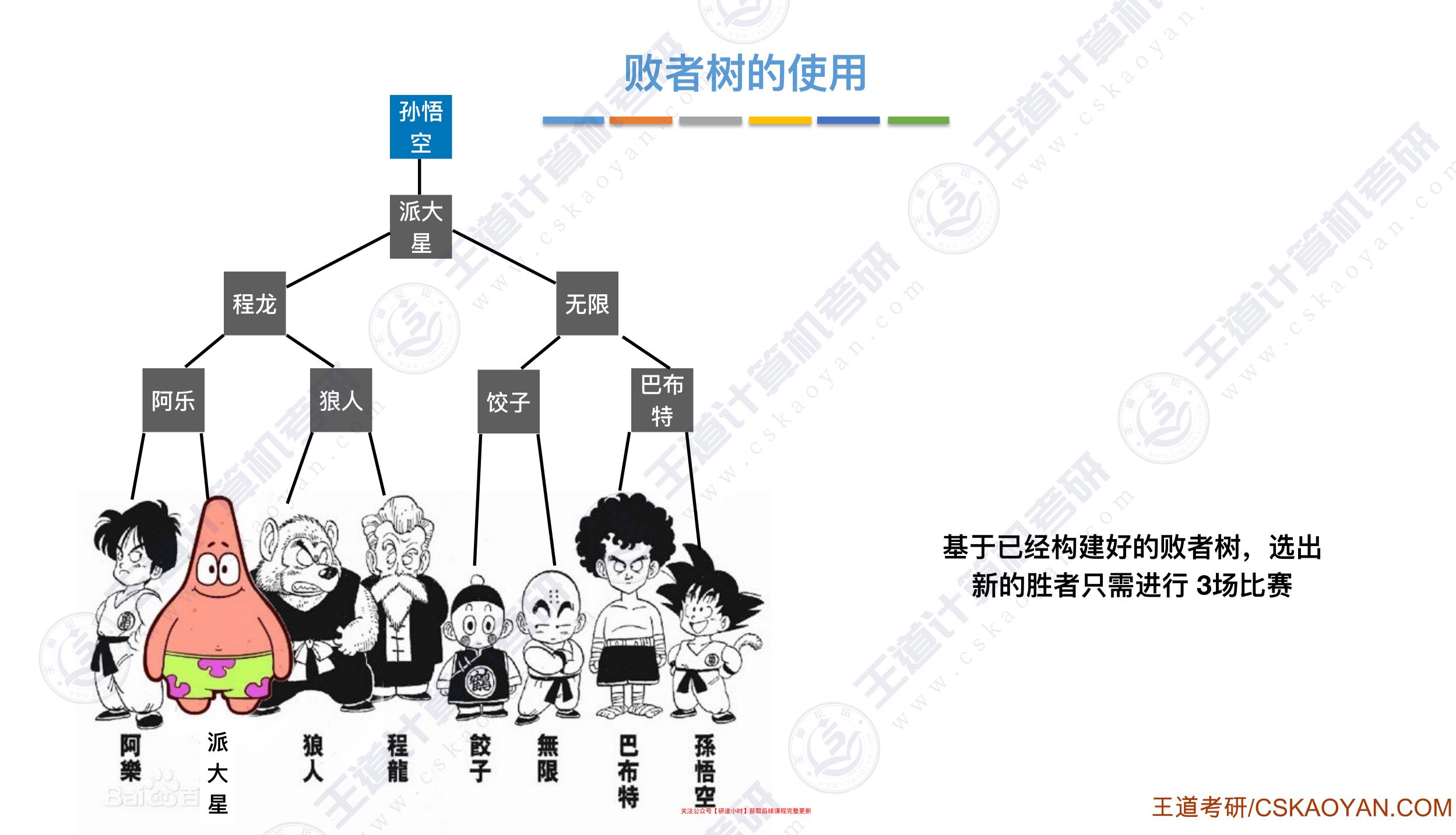
重新进行7场比赛?

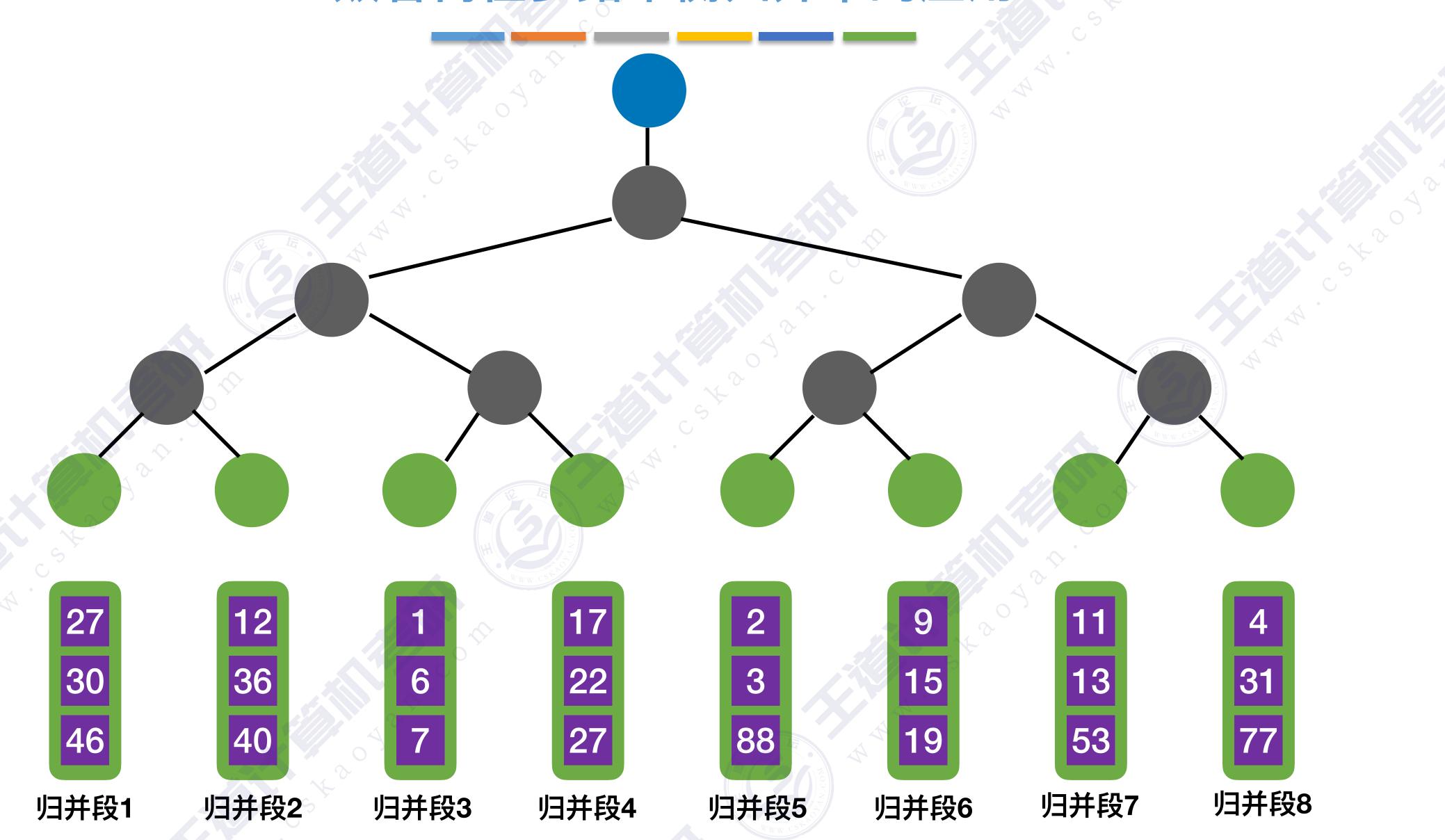


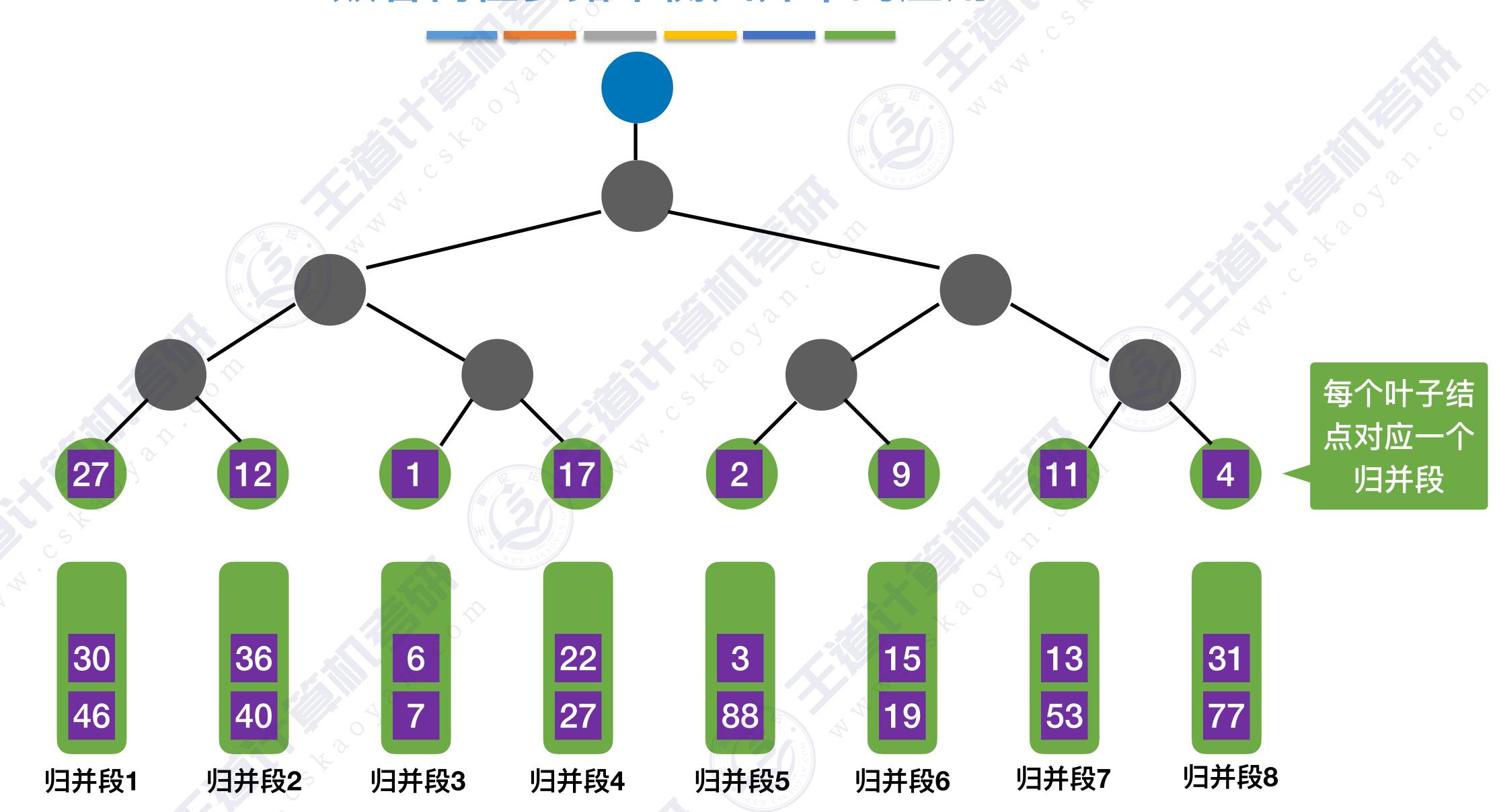


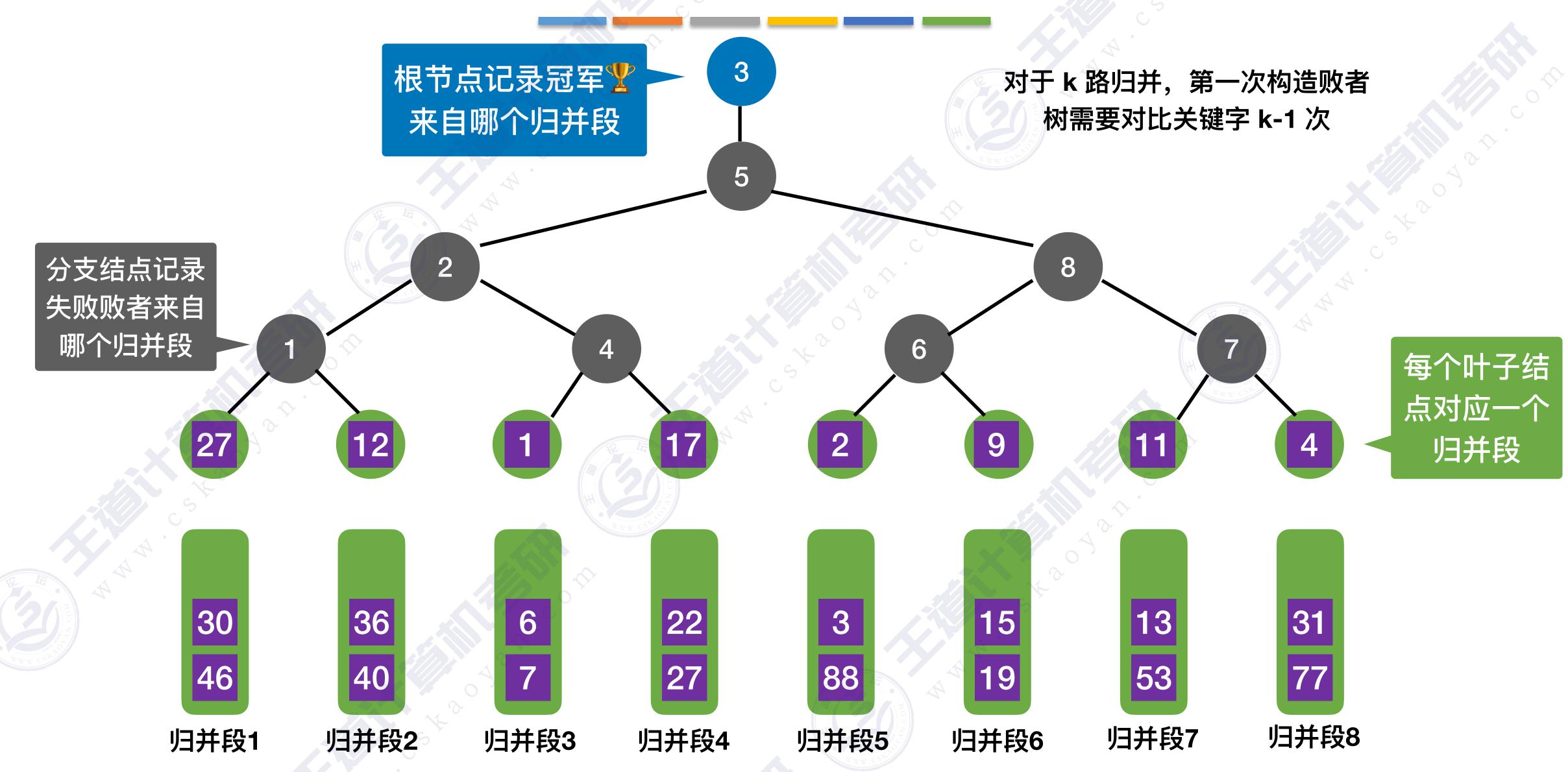


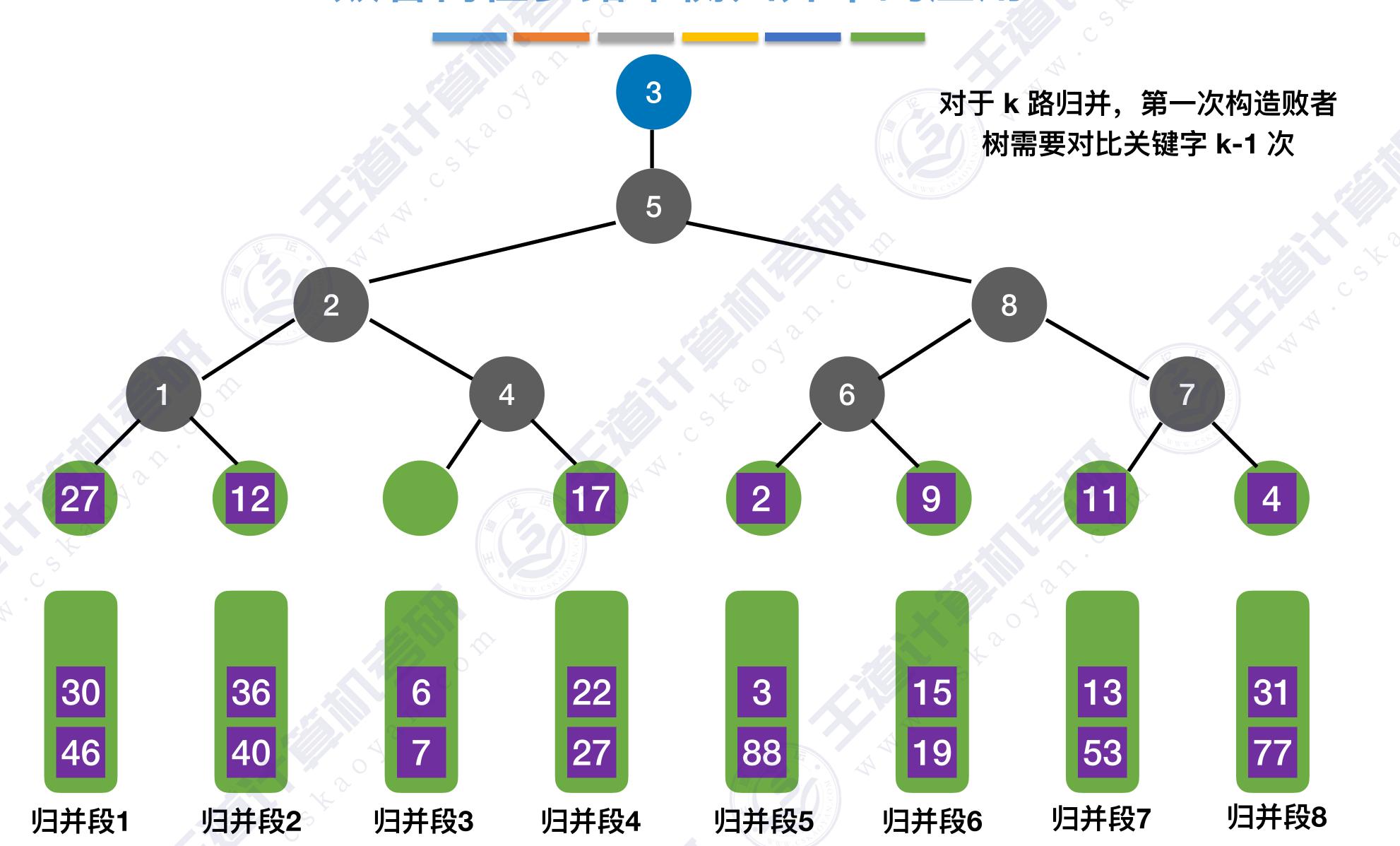


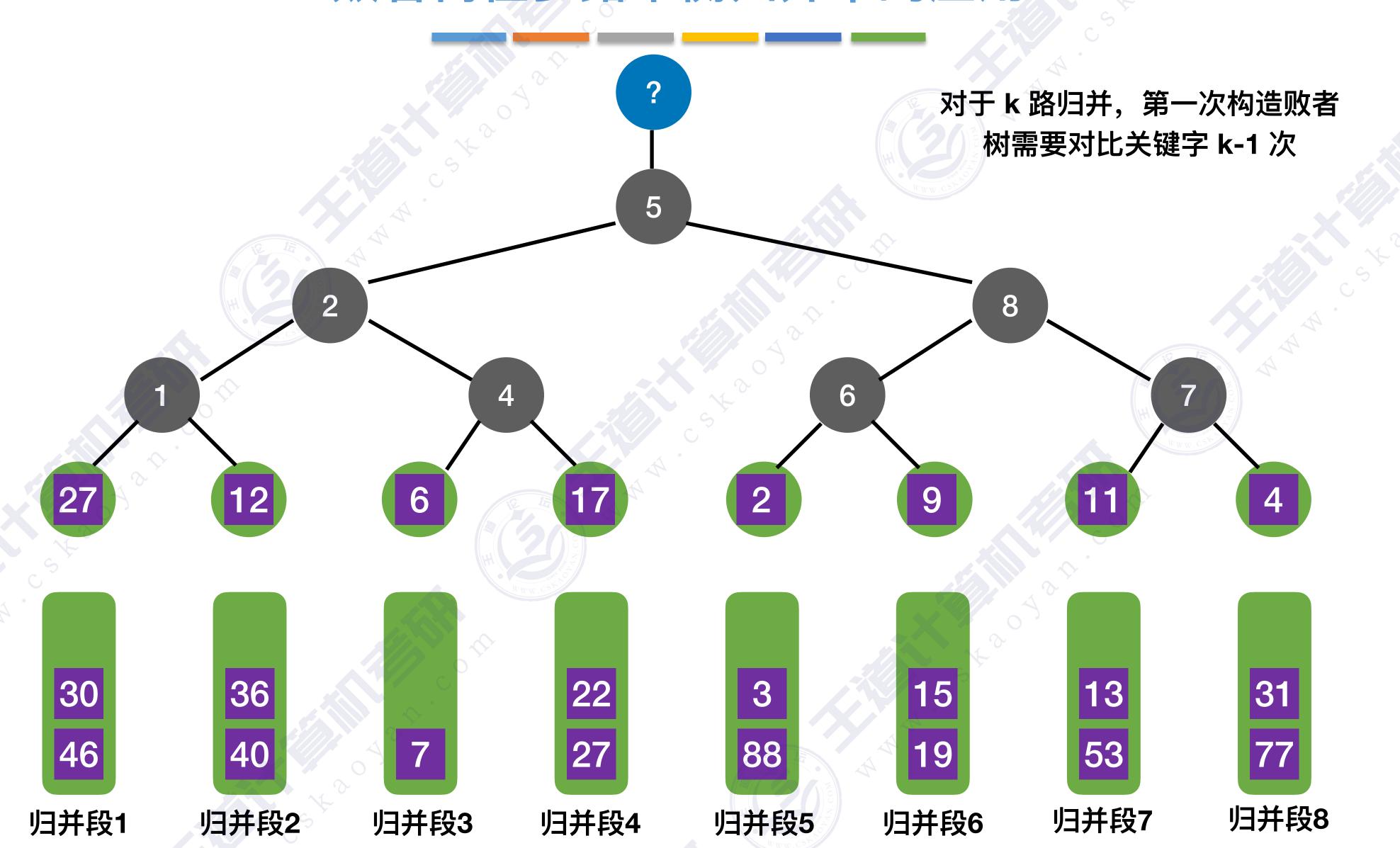


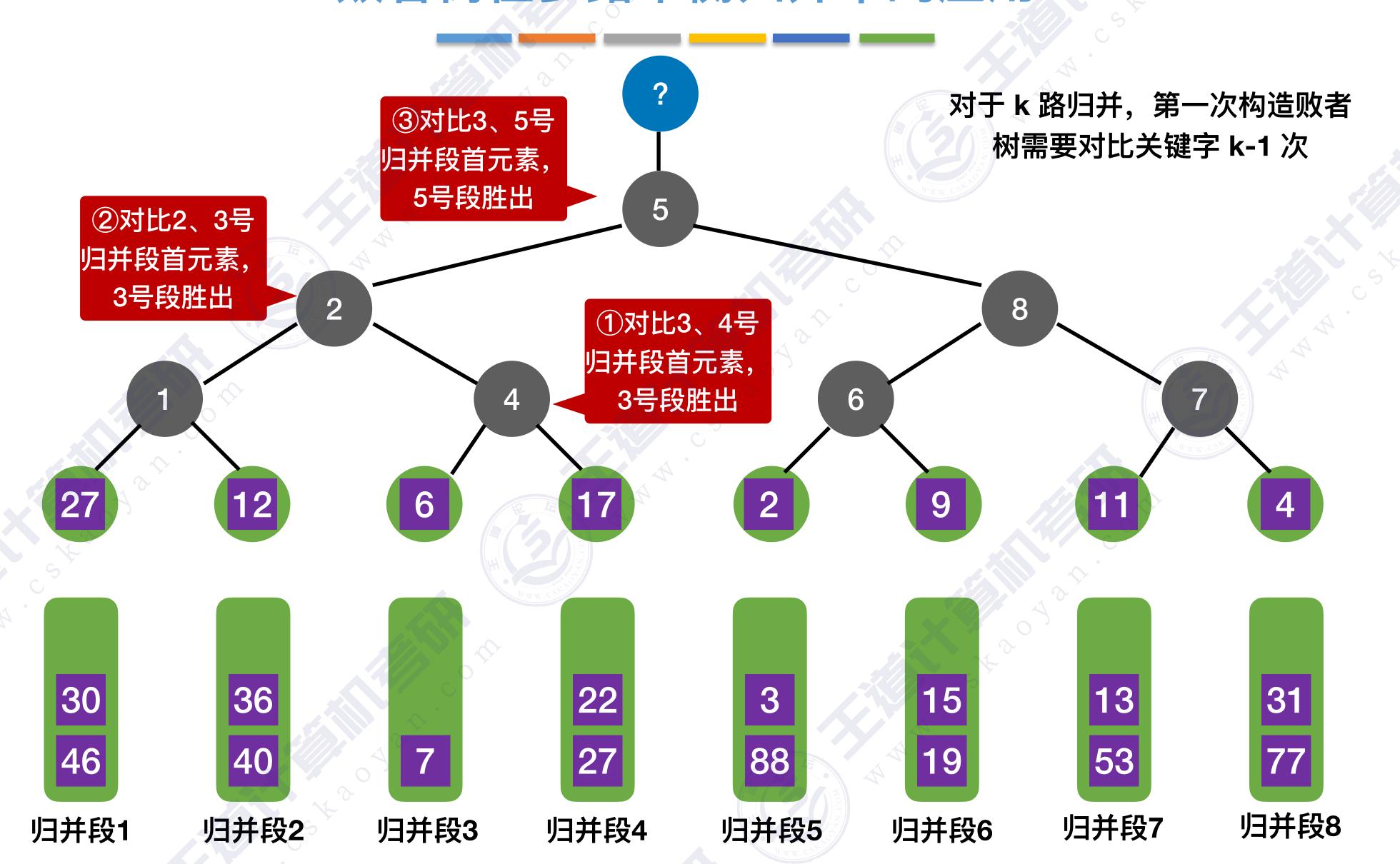


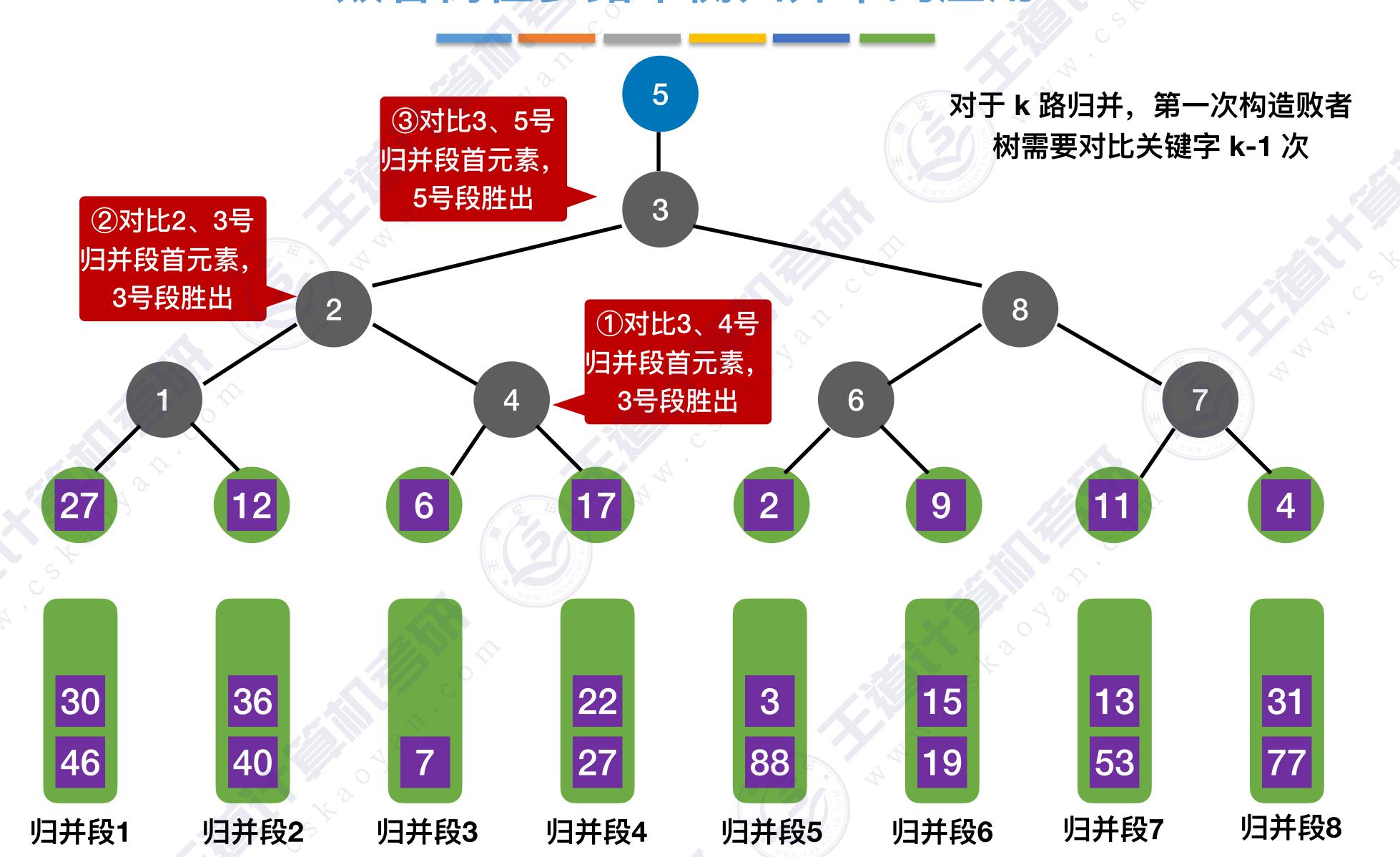


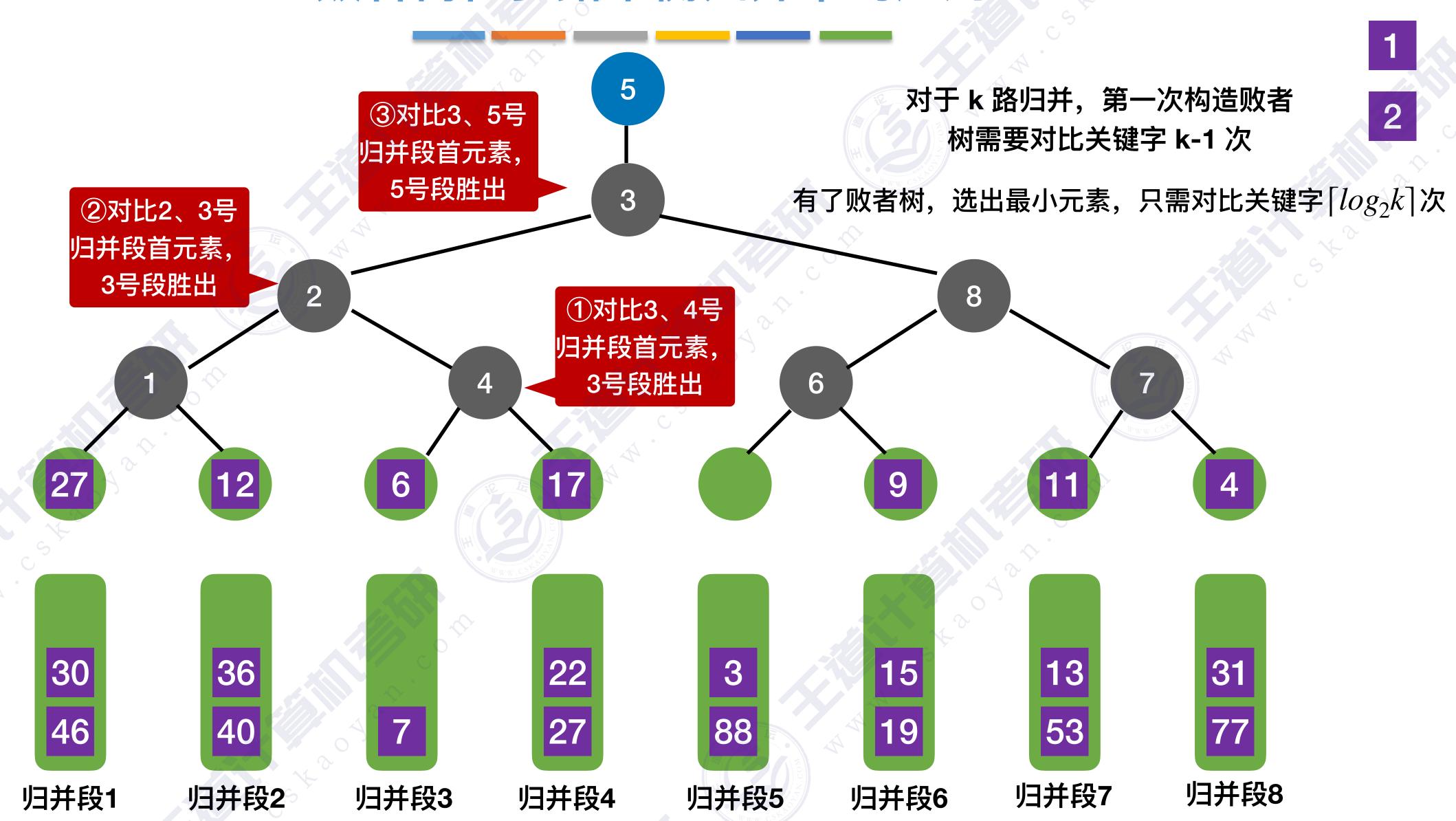




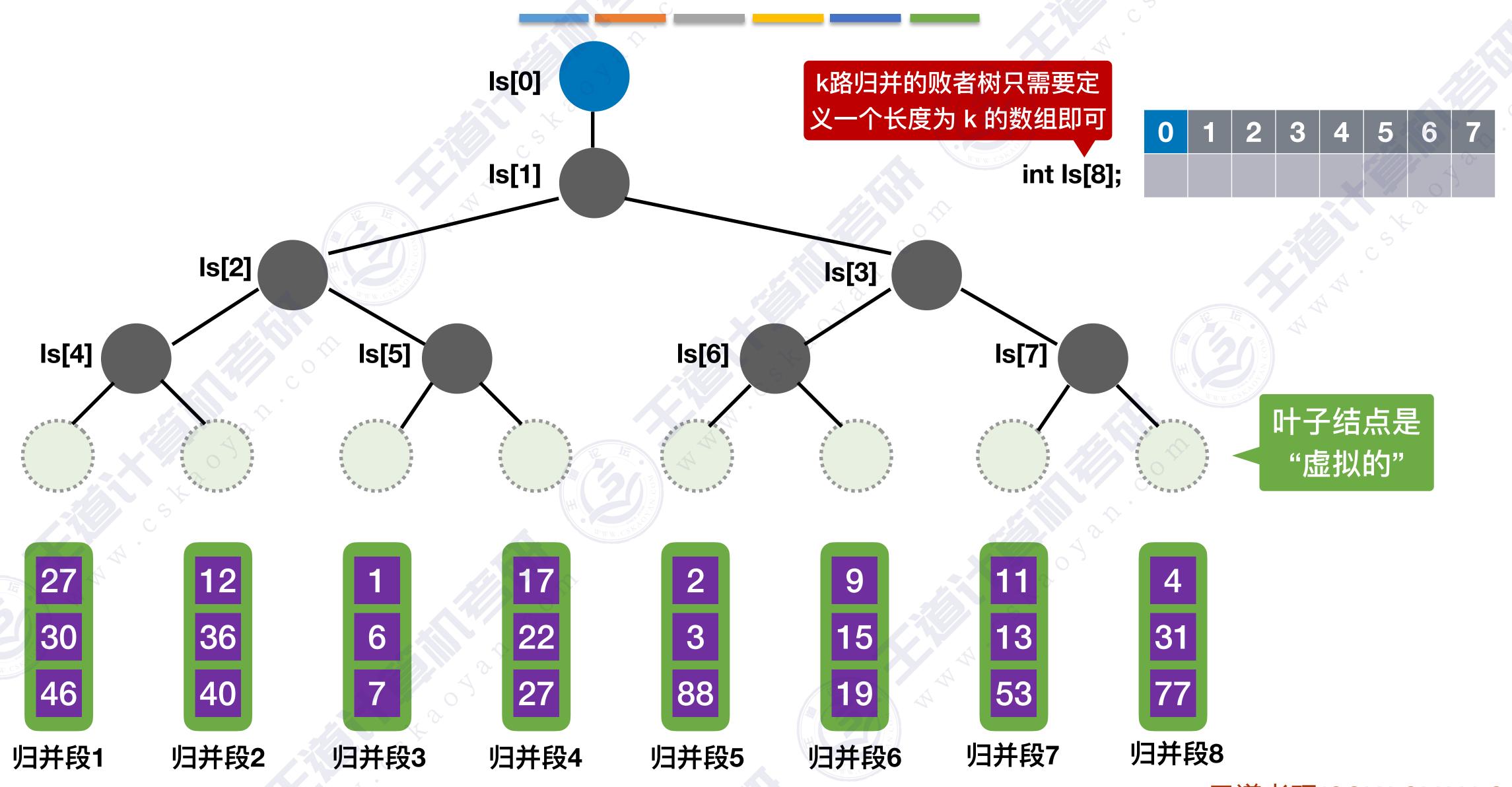




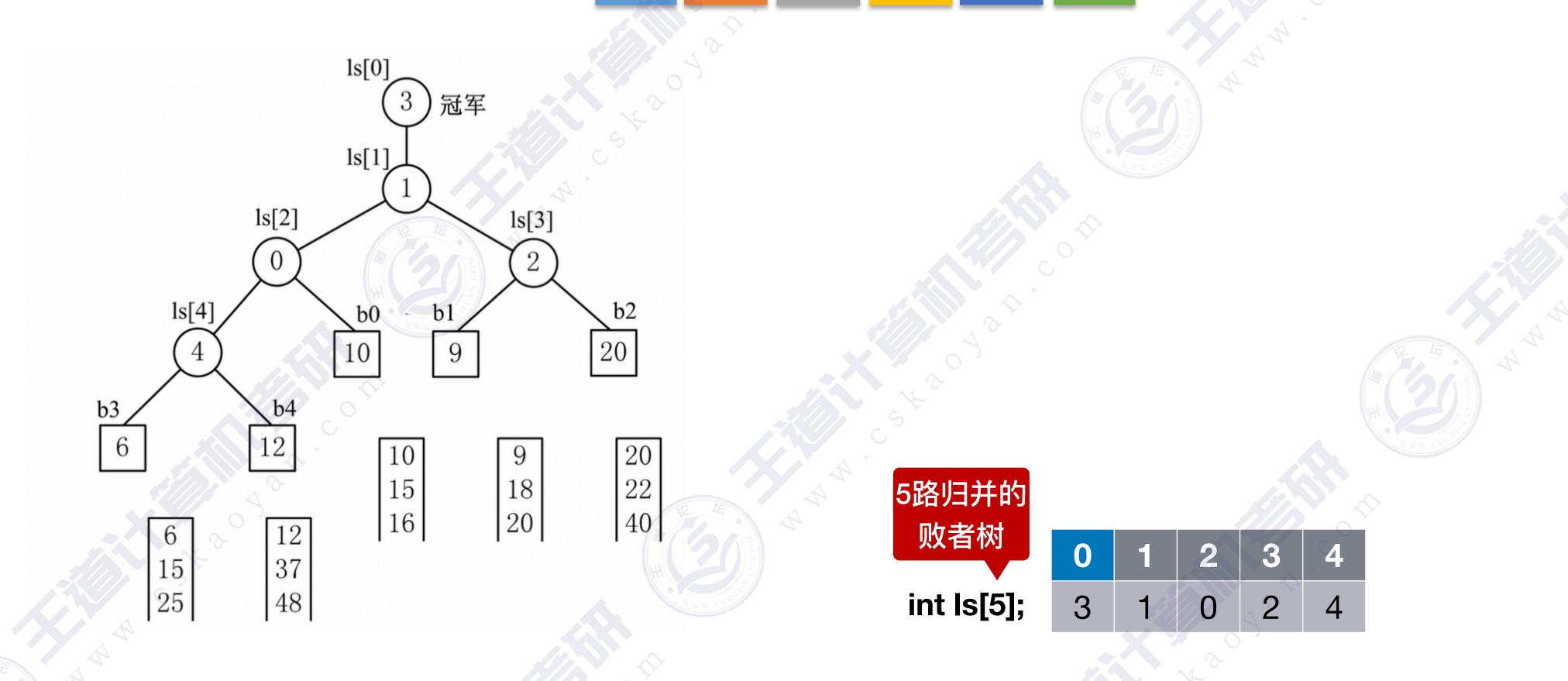




败者树的实现思路



败者树的实现思路



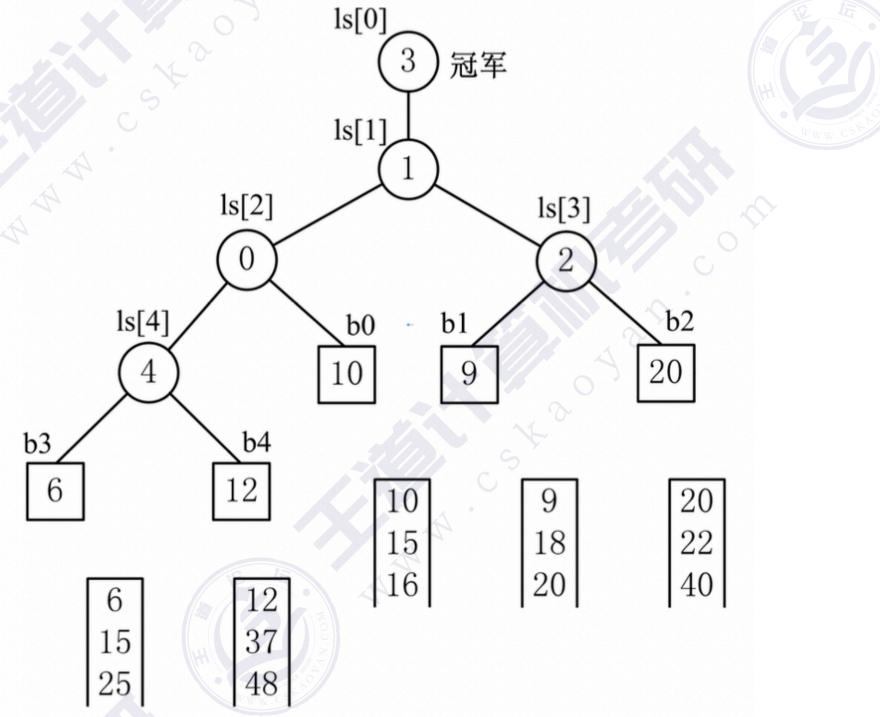
对于 k 路归并,第一次构造败者树需要对比关键字 k-1 次有了败者树,选出最小元素,只需对比关键字 $\lceil log_2k \rceil$ 次

知识回顾与重要考点

败者树解决的问题:使用多路平衡归并可减少归并趟数,但是用老土方法从 k 个归并段选出一个最小/最大元素需要对比关键字 k–1 次,构造败者树可以使关键字对比次数减少到 $\lceil log_2k \rceil$

败者树可视为一棵完全二叉树(多了一个头头)。k个叶结点分别对应 k 个归并段中当前参加比较的元素,非叶子结点用来记忆左右子树中的"失败者",而让胜者往上继续进行比较,一直到根结点。

如何构造和使用败者树? ——看图记忆





最后一页: 致敬青春





